EUROPEAN PATENT OFFICE

Patent Abstracts of Japan

PUBLICATION NUMBER

2001062130

PUBLICATION DATE

13-03-01

APPLICATION DATE

25-08-99

APPLICATION NUMBER

11238973

APPLICANT:

SANKYO KK;

INVENTOR:

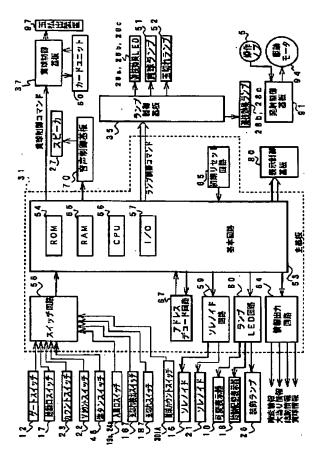
KONDO TAKEHIRO;

INT.CL.

A63F 7/02

TITLE

GAME MACHINE



ABSTRACT :

PROBLEM TO BE SOLVED: To make appropriately restorable the control states of respective control means to their original states in restarting a game by sending a restoration-time fluctuating command in restoring a power supply when a pattern is fluctuatingly displayed in disconnecting the power supply, sending a settled command prescribed hours later, and finishing the restoration-time fluctuating control based on the settled command.

SOLUTION: A CPU 56 in a main substrate 31 in a game control means sends information specifying a fluctuation time and a settled pattern to a display control substrate 80 controlling a variable display part. In disconnecting a power supply, information necessary for restoring a play state in restoring the power supply afterward is stored in a backup storage means. When a pattern is fluctuatingly displayed in disconnecting the power supply, the restoration fluctuating command is sent to a display control substrate 80, etc., in restoring the power supply, and a settled command is sent thereto a prescribed hours later, so that the display control substrate 80, etc., implement prescribed restoration-time fluctuation controls in receiving the restoration-time fluctuation command, and finish the restoration-time fluctuation controls based on the settled command.

COPYRIGHT: (C)2001,JPO

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-062130

(43) Date of publication of application: 13.03.2001

(51)Int.CI.

A63F 7/02

(21)Application number: 11-238973

(71)Applicant : SANKYO KK

(22)Date of filing:

25.08.1999

(72)Inventor: UGAWA SHOHACHI

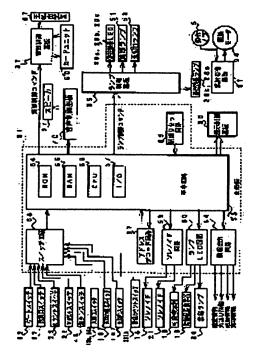
KONDO TAKEHIRO

(54) GAME MACHINE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To make appropriately restorable the control states of respective control means to their original states in restarting a game by sending a restoration-time fluctuating command in restoring a power supply when a pattern is fluctuatingly displayed in disconnecting the power supply, sending a settled command prescribed hours later, and finishing the restoration-time fluctuating control based on the settled command.

SOLUTION: A CPU 56 in a main substrate 31 in a game control means sends information specifying a fluctuation time and a settled pattern to a display control substrate 80 controlling a variable display part. In disconnecting a power supply, information necessary for restoring a play state in restoring the power supply afterward is stored in a backup storage means. When a pattern is fluctuatingly displayed in disconnecting the power supply, the restoration fluctuating command is sent to a display control substrate 80, etc., in restoring the power supply,



and a settled command is sent thereto a prescribed hours later, so that the display control substrate 80, etc., implement prescribed restoration- time fluctuation controls in receiving the restoration-time fluctuation command, and finish the restoration-time fluctuation controls based on the settled command.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

23.07.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出關公開發号

特開2001-62130

(P2001-62130A)

(43)公開日 平成13年3月13日(2001.3.13)

(51) Int.CL*		織別配号	FI	デーマコー)*(参考	5)
A63F	7/02	334	A63F 7/02	334 2C088	}
		320		320	

密査請求 未請求 語界項の数9 OL (全 31 四)

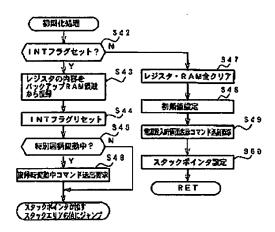
(21)山廟番号	特顧平11-239973	(71)出癌人 00014/153
		株式会社三共
(22)出顧日	平成11年8月25日(1999.8.25)	群馬県祠生市境野町6丁目460番地
		(72) 雅明者 鵜川 韶八
		群馬県桐生市相生町1丁目164番地の5
		(72)発明者 近藤 武宏
		群馬県桐生市境野町6丁目460番地 株式
		会社三共内
		(74)代理人 100103090
		弁理士 岩壁 冬樹
		Fターム(参考) 20088 AA96 BA30 BC53 BC56 BC58
		CAGS CAGO EAOS CAIO EBSS

(54) 【発明の名称】 遊技機

(57)【要約】

【課題】 停電等の不測の電源断からの復旧時に電源断時の状態から遊技を再開できるとともに、遊技再開時に、簡単な復帰制御によって各制御手段の制御状態を適正に復帰させる。

【解決手段】 遊技機への電力供給が再開されると、初期リセット信号が発生する。CPUは、初期リセット信号に応じて、INTフラグがセットされているか否か確認する。INTフラグは、電源断時に必要なデータ保存処理が行われたことを示す。INTフラグが設定されていれば、データ回復処理を行った後に、電源断時に図柄変動中であれば、各制御基板に復帰時変動中コマンドを送出する。また、所定時間経過後に、確定コマンドを送出する。各制御基板における制御手段は、確定コマンドに応じて図柄確定時の処理を行う。よって、各制御手段の副御状態は同期した状態に戻る。



(2)

「特許請求の簡用】

【請求項1】 表示状態が変化可能な複数の表示領域を 有する可変表示部を含み、変動開始の条件の成立に応じ て前記表示領域に表示される図柄の変動を開始し、確定 図柄があらかじめ定められた特定表示態様となったこと を条件として遊技者に所定の遊技価値が付与可能となる 遊技機であって、

1

遊技の進行を副御する遊技副御手段が搭載された遊技制 御墓板と、遊技に供される遊技用装置を制御するための

前記遊技制御手段は、遊技用装置制御手段のうちの前記 可変表示部の表示状態を副御する表示副御手段に対して 図柄の変動を開始するのに関連した時期に変動時間およ び確定図柄を特定可能な情報を送出し、遊技機に対する 電源断時にその後電源状態が復旧したときに行う遊技状 **應復帰のために必要な情報を電源断中でも記憶を保持可** 能なバックアップ記憶手段に記憶可能であり、電源断時 に前記可変表示部で可変表示中であった場合に電源が復 旧したときに前記遊技用装置制御基板のうちの少なくと 20 も一部に対して復帰時変動中コマンドを送出するととも に所定時間後に確定コマンドを送出し、

前記遊技用装置制御手段は、復帰時変動中コマンドを受 信すると所定の復帰時変動中制御を行うとともに、確定 コマンドの受信にもとづいて復帰時変動中制御を終了す ることを特徴とする遊技機。

【韻水項2】 確定コマンドには少なくとも確定図柄を 示す情報が含まれ、

遊技用装置制御手段は、受信した確定コマンドに付随す る確定図柄を示す情報にもとづく復帰時変動中制御を行 30 った後に復帰時変動中制御を終了する語求項1記載の遊 拉榜。

【鹍求項3】 確定コマンドを受信する遊技用装置制御 手段には少なくとも表示制御手段が含まれ、

前記表示制御手段は、復帰時変動中コマンドを受信する と通常の変動表示とは異なる復帰時表示制御を行う請求 項1または請求項2記載の遊技機。

【請求項4】 表示制御手段は、確定コマンドを受信す ると確定図柄を表示可能である請求項3記載の遊技級。

源の電圧低下を監視する電源電圧監視手段が搭載され、 遊技制御手段は遊技制御マイクロコンピュータを含み、 前記電源電圧監視手段の出力が前記遊技制御マイクロコ ンピュータの割込鑑子に導入され、

前記遊技制御マイクロコンピュータは、割込端子への信 号入力に応じて遊技制御に必要なデータの返避を含む電 額断時処理を行う請求項1ないし請求項4記載の遊技

【請求項6】 遊技制御手段は、賞珠装置を駆動制御す るための賞球副御手段が搭載された賞球制御基飯に対し 50 ば16ラウンド)に固定されている。なお、各開放につ

て入宮球の発生に応じて宮球数を特定可能な貧球情報を 出力し、割込端子への信号入力時に賞珠情報を出力中で あればその出力を完了させてから電源断時処理を実行す る請求項5記載の遊技機。

【請求項7】 バックアップ記憶手段は、電源断時にも 所定時間だけ電力供給可能な非常時電力供給手段によっ TRAMへの電力供給がなされることによって実現され る語水項1ないし請求項6記載の遊技機。

【請求項8】 遊技制御マイクロコンピュータは、電源 遊技用装置制御手段が搭載された遊技用装置制御基板と 10 筋時処理を行うときに電源断時処理を行ったことを示す フラグをセットし、電源が回復した場合に前記プラグが セットされていたらデータ復帰処理を行う請求項5ない し請求項7記載の遊技機。

> 【語求項9】 遊技制御マイクロコンピュータは、電源 筋時処理を行うときに電源断時処理を行ったことを示す フラグをセットし、電源断時処理中に電源が回復したら 前記フラグをリセットして電源断前の遊技状態に復帰す る請求項5ないし請求項8記載の遊技機。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の届する技術分野】本発明は、バチンコ遊技機等 の遊技機に関し、特に、遊技者の操作によって遊技領域 に遊技媒体が発射され、遊技媒体が遊技領域に設けられ た入賞領域に入賞すると所定の価値が遊技者に付与され るとともに、特定入賞部への遊技媒体の進入により特別 遊技を行い、特別遊技の結果が所定の態様になったこと にもとづいて遊技者に所定の遊技価値が付与可能となる 遊技機に関する。

[0002]

【従来の技術】遊技機として、遊技球などの遊技媒体を 発射装置によって遊技領域に発射し、遊技領域に設ける れている入賞口などの入窗領域に遊技媒体が入窗する と、所定個の實球が遊技者に払い出されるものがある。 さらに、表示状態が変化可能な可変表示部が設けられ、 可変表示部の表示結果があらかじめ定められた特定の表 示態様となった場合に所定の遊技価値を遊技者に与える ように構成されたものがある。

【0003】特別図柄を表示する可変表示部の表示結果 があらかじめ定められた特定の表示態様の組合せとなる 【請求項5】 遊技制御基板には遊技機に供給される第 40 ことを、通席、「大当り」という。なお、遊技価値と は、遊技機の遊技領域に設けられた可変入貨球装置の状 底が打球が入宣しやすい遊技者にとって有利な状態にな ることや、遊技者にとって有利な状態となるための権利 を発生させたりすることである。

> 【りりり4】大当りが発生すると、例えば、大入宮口が 所定回数開放して打球が入宣しやすい大当り遊技状態に 移行する。そして、各関放期間において、所定値(例え ば10個)の大入賞口への入賞があると大入賞口は閉成 する。そして、大入賞口の開放回数は、所定回数(例え

いて開放時間(例えば29.5秒)が決められ、入賞数 が所定個に建しなくても開放時間が経過すると大人賞口 は閉成する。また、大入宣口が開成した時点で所定の条 件(倒えば、大入賞口内に設けられているVゾーンへの 入賞) が成立していない場合には、大当り遊技状態は終 了する。

【0005】また、「大当り」の組合せ以外の表示療様 の組合せのうち、複数の可変表示部の表示結果のうちの 一部が未だに準出表示されていない段階において、既に 特定の表示機様の組合せとなる表示条件を満たしている 状態を「リーチ」という。そして、可変表示部に可変表 示される識別情報の表示結果が「リーチ」となる条件を 満たさない場合には「はずれ」となり、可変表示状態は 終了する。遊技者は、大当りをいかにして発生させるか を楽しみつつ遊技を行う。

【()()()(6) 遊技機における遊技造行はマイクロコンピ ュータ等による遊技制御手段によって制御される。可変 **表示装置に表示される識別情報、キャラクタ画像および** タに従って動作する表示制御手段によって制御される。 可変表示装置に表示される識別情報。キャラクタ画像お よび背景画像は、一般に、表示制御用のマイクロコンピ ュータとマイクロコンピュータの指示に応じて画像デー タを生成して可変表示装置側に転送するビデオディスプ レイプロセッサ(VDP)とによって副御されるが、表 示制御用のマイクロコンピュータのプログラム容量は大

【①①07】従って、プログラム容量に制限のある遊技 制御手段のマイクロコンピュータで可変表示装置に表示 30 される識別情報等を制御することはできず、遊技制御手 段のマイクロコンピュータとは別の表示制御用のマイク ロコンピュータ (表示制御手段) が用いられる。 よっ て、遊技の進行を制御する遊技制御手段は、表示制御手 段に対して表示制御のためのコマンドを送信する必要が ある.

【①①08】また、そのような遊技機では、遊技盤にス ピーカが設けられ、遊技効果を増進するために遊技の道 行に伴ってスピーカから種々の効果音が発せられる。ま 技効果を増進するために遊技の進行に伴ってそれらの発 光体が点灯されたり消灯されたりする。一般に、効果音 を発生する音声副御やランプ点灯/滅灯のタイミング制 御は、遊技の進行を制御する遊技制御手段によって行わ れる。よって、遊技制御手段は、実際に音発生やランプ ・LED駆動を行う音声制御手段やランプ制御手段に対 してコマンドを送信する必要がある。

【①①①9】また、遊技者は、一般に、遊技媒体を遊技 機を介して借り出す。その場合、遊徒媒体貸出機構が遊 技権に設けられる。遊技の進行は主基板に搭載された遊 50 基板と、遊技に供される遊技用装置を制御するための遊

技制御手段によって制御されるので、入賞にもとづく賞 球個数は、遊技副御手段によって決定され、貧球副御基 板に送信される。

【0010】以上のように、遊技機には、遊技制御手段 の他に種々の副御手段が搭載されている。そして、遊技 の進行を制御する遊技制御手段は、遊技状況に応じて動 作指示を示す各コマンドを、各制御墓板に搭載された各 制御手段に送信する。

 $\{00111\}$

豪示結果が導出表示されている可変表示部の豪示態様が 10 【発明が解決しようとする課題】以上のように、遊技機 には、遊技制御手段の他に種々の制御手段が搭載されて いる。一般に、各制御手段はマイクロコンピュータで機 成される。すなわち、ROM等にプログラムが格割さ れ、制御上一時的に発生するデータや制御進行に伴って 変化するデータがRAMに格納される。すると、遊技級 に停電等による電源筋状態が発生すると、RAM内のデ ータは失われてしまう。よって、停電等からの復旧時に は、最初の状態(例えば、遊技店においてその日最初に 遊技機に電源投入されたときの状態)に戻さざるを得な 背景画像は、遊技制御手段からの表示制御コマンドデー(26)いので、遊技者に不利益がもたらされる可能性がある。 例えば、大当たり遊技中において電源断が発生し遊技機 が最初の状態に戻ってしまうのでは、遊技者は大当たり の発生にもとづく利益を享受することができなくなって

> 【0012】そのような事態を回避するには、停電等の 不測の電源断が生じたときに、必要なデータを電源バッ クアップRAMに保存し、電源が復旧したときに保存さ れていたデータを復元して遊技を再開させればよい。し かし、上述したように、遊技制御は主墓板に搭載された 遊技訓御手段によって実行されるが、遊技機に設けられ ている道々の遊技制御用装置は、主幕板とは異なる他の 制御墓板に搭載されている各制御手段によって副御され ている。電源復旧時の各副御手段の立ち上がり方は一般 にばらつくので、電源復旧時に、各制御基板における制 御手段による副都に食い違いが生ずる可能性がある。

【りり13】そこで、本発明は、停電等の不測の電源断 が発生したときに、必要なデータを保存して電源復旧時 に電源断時の状態から遊技を再開できるとともに、遊技 再開時に、簡単な復帰制御によって各制御手段の制御状 た。遊技堂にランプやLED等の発光体が設けられ、遊 49 感を適正に復帰させることができる遊技級を提供するこ とを目的とせる。

[0014]

【課題を解決するための手段】本発明による遊技機は、 表示状態が変化可能な複数の表示領域を有する可変表示 部を含み、変動開始の条件の成立に応じて表示領域に表 示される図柄の変動を開始し、確定図柄があらかじめ定 められた特定表示感憶となったことを条件として遊技者 に所定の遊技価値が付与可能となる遊技機であって、遊 技の進行を制御する遊技制御手段が搭載された遊技制御 技用装置制御手段が搭載された遊技用装置制御基板とを 備え、遊技制御手段は、遊技用装置制御手段のうちの前 記可変表示部の表示状態を制御する表示制御手段に対し て図柄の変動を開始するのに関連した時期に変動時間も よび確定図柄を特定可能な情報を送出し、遊技機に対す る電源断時にその後電源状態が復旧したときに行う遊技 状態復帰のために必要な情報を電源断中でも記憶を保持 可能なバックアップ記憶手段に記憶可能であり、電源断 時に可変表示部で可変表示中であった場合に電源が復旧 に対して復帰時変動中コマンドを送出するとともに所定 時間後に確定コマンドを送出し、遊技用装置制御手段 は、復帰時変動中コマンドを受信すると所定の復帰時変 動中制御を行うとともに、確定コマンドの受信にもとづ いて復帰時変動中制御を終了することを特徴とする。

【①①15】確定コマンドには少なくとも確定図柄を示 す情報が含まれ、遊技用装置制御手段は、受信した確定 コマンドに付随する確定図柄を示す情報にもとづく復帰 時変動中制御を行った後に復帰時変動中制御を終了する ように模成されていてもよい。

【()()16】確定コマンドを受信する遊技用装置制御手 段には少なくとも表示制御手段が含まれ、表示制御手段 は、復帰時変動中コマンドを受信すると通常の変動表示 とは異なる復帰時表示制御を行うように構成されていて 64:63

【()()17】表示制御手段は、確定コマンドを発信する と確定図柄を表示可能であるように構成されていてもよ

【①①18】遊技制御基板には遊技機に供給される電源 の電圧低下を監視する電源電圧監視手段が搭載され、遊 30 けられている。この実施の形態では、可変表示部9に 技制御手段は遊技制御マイクロコンピュータを含み、電 額電圧監視手段の出力が遊技制御マイクロコンピュータ の割込蝎子に導入され、遊技制御マイクロコンピュータ は、割込緯子への信号入力に応じて遊技制御に必要なデ ータの退避を含む電源断時処理を行うように構成されて いてもよい。

【①①19】遊技制御手段は、賞球装置を駆動するため の高球制御手段が搭載された資球制御墓板に対して入賞 球の発生に応じて賞球数を特定可能な賞球情報を出力 し、割込端子への信号入力時に賞珠情報を出力中であれ 40 はその出力を完了させてから電源筋時処理を算行するよ うに構成されていてもよい。

【0020】バックアップ記憶手段は、例えば、所定時 間だけ電源筋時にも電力供給可能な非常時電力供給手段 によってRAMへの電力供給がなされることによって真 現される。ここで、所定時間とは、少なくとも遊技店の 一般的な関店期間よりも短い時間である。

【①①21】遊技機は、遊技制御マイグロコンピュータ が、電源筋時処理を行うときに電源断時処理を行ったこ とを示すフラグをセットし、電源が回復した場合にその 50 はカウントスイッチ23で検出される。可変表示裁置8

フラグがセットされていたらデータ復帰処理を行うよう に鎧成されていてもよい。

【①①22】また、遊技制御マイクロコンピュータが、 電源断時処理を行うときに電源断時処理を行ったことを 示すフラグをセットし、電源断時処理中に電源が回復し たらそのフラグをリセットして電源断前の遊技状態に復 帰するように構成されていてもよい。

[0023]

【発明の真施の形態】以下、本発明の一裏施形態を図面 したときに遊技用蒸ದ制御基板のうちの少なくとも一部(10)を参照して説明する。まず、遊技級の一例であるパチン コ遊技機の全体の構成について説明する。図1はパチン コ遊技機!を正面からみた正面図、図2はパチンコ遊技 級1の内部構造を示す全体背面図、図3はパチンコ遊技 機1の遊技盤を背面からみた背面図である。なお、ここ では、遊技機の一例としてパチンコ遊技機を示すが、本 発明はパチンコ遊技機に限られず、例えばコイン遊技機 等であってもよい。また、画像式の遊技機やスロット機 に適用することもできる。

> 【0024】図1に示すように、パチンコ遊技機1は、 額縁状に形成されたガラス扉枠2を有する。ガラス扉枠 2の下部衰面には打球供給皿3がある。打球供給皿3の 下部には、打球供給皿3からあふれた景品玉を貯留する 余剰玉受皿4と打球を発射する打球操作ハンドル (操作 ノブ)5が設けられている。ガラス扉枠2の後方には、 遊技盤6が君脱可能に取り付けられている。また、遊技 盤6の前面には遊技領域?が設けられている。

> 【りり25】遊技領域7の中央付近には、複数種類の図 柄を可変表示するための可変表示部9と7セグメントし EDによる可変表示器10とを含む可変表示装置8が設 は、「左」、「中」、「右」の3つの図柄表示エリアが ある。可変表示禁還8の側部には、打球を導く道過ゲー ト11が設けられている。通過ゲート11を通過した打 球は、玉出口13を経て始勤入賞口14の方に導かれ 通過ゲート11と玉出口13との間の通路には、通 過ゲート11を通過した打球を検出するゲートスイッチ 12がある。また、始動入賞口14に入った入宣球は、 遊技盤6の背面に導かれ、始動口スイッチ17によって 検出される。また、始動入賞口14の下部には開閉動作 を行う可変入資球装置15が設けられている。可変入賞 球装置15は、ソレノイド16によって関状態とされ

> 【0026】可変入賞球装置15の下部には、特定遊技 状態 (大当り状態) においてソレノイド21によって関 状態とされる開閉板20が設けられている。この実施の 形態では、関閉板20が大入賞口を開閉する手段とな る。開閉板20から遊技盤6の背面に導かれた入倉隊の うち一方 (Vゾーン) に入った入賞球はVカウントスイ ッチ22で検出される。また、関閉板20からの入資球

の下部には、始勤入賞日14に入った入賞球数を表示す る4個の表示部を有する始動入賞記憶表示器18が設け ちれている。この例では、4個を上限として、始勤入賞 がある毎に、始動入賞記憶表示器18は点灯している表 示部を1つずつ増やす。そして、可変表示部9の可変表 示が開始される毎に、点灯している表示部を1つ減ら せ.

【0027】遊技盤6には、複数の入宣□19、24が 設けられ、遊技球の入賞口19,24への入賞は入賞口 スイッチ19a.24aによって検出される。遊弦領域 15 確率状態という遊技者にとってさらに有利な状態とな 7の左右周辺には、遊技中に点滅表示される装飾ランプ 25が設けられ、下部には、入賞しなかった打球を吸収 するアウトロ26がある。また、遊技領域7の外側の左 古上部には、効果音を発する2つのスピーカ27が設け られている。遊技領域7の外国には、遊技効果LED2 8aおよび遊徒効果ランプ28b,28cが設けられて いる.

【りり28】そして、この例では、一方のスピーカ27 の近傍に、景品玉払出時に点灯する實球ランプ5 1 が設 ときに点灯する球切れランプ52が設けられている。さ ちに、図1には、パチンコ遊技台1に隣接して設置さ れ、ブリペイドカードが挿入されることによって球貸し を可能にするカードユニット50も示されている。

【0029】カードユニット50には、使用可能状態で あるが否かを示す使用可表示ランプ151、カード内に 記録された残額情報に鑑数(100円未満の数)が存在 する場合にその端数を打球供給皿3の近傍に設けられる 度敷表示LEDに表示させるための端敷表示スイッチ1 52. カードユニット50がいずれの側のパチンコ遊技 30 機1に対応しているのかを示す連結台方向表示器15 3. カードユニット50内にカードが殺入されているこ とを示すカード投入表示ランプ154、記録媒体として のカードが挿入されるカード挿入口155、およびカー ド挿入口155の裏面に設けられているカードリーダラ イタの機構を点検する場合にカードユニット50を解放 するためのカードユニット錠156が設けられている。 【0030】打球発射装置から発射された打球は、打球 レールを通って遊技領域では入り、その後、遊技領域で イッチ12で検出されると、可変表示器10の表示数字 が追続的に変化する状態になる。また、打球が始勤入賞 □14に入り始勁□スイッチ17で検出されると、図柄 の変動を開始できる状態であれば、可変表示部9内の図 柄が回転を始める。図柄の変動を開始できる状態でなけ れば、始動入寅記憶を1増やす。

【()()31】可変表示部9内の画像の回転は、一定時間 が経過したときに停止する。停止時の画像の組み合わせ が大当り図柄の組み合わせであると、大当り遊技状態に 移行する。すなわち、関閉飯20が、一定時間経過する「50」が払い出されると、感知レバー47が満タンスイッチ4

まで、または、所定個数(例えば10個)の打球が入賞 するまで開放する。そして、開閉板20の開放中に打球 が特定入賞領域に入賞しVカウントスイッチ22で検出 されると、継続権が発生し開閉板20の関放が再度行わ れる。継続権の発生は、所定回数(例えば15ラウン ド) 許容される。

【① ① 3 2 】停止時の可変表示部 9 内の画像の組み合わ せが確率変動を伴う大当り図柄の組み合わせである場合 には、次に大当りとなる確率が高くなる。すなわち、高 る。また、可変表示器1)における停止図柄が所定の図 柄(当り図柄)である場合に、可変入賞試装置15が所 定時間だけ関状態になる。さらに、高確率状態では、可 変表示器10における停止図柄が当り図柄になる確率が 高められるとともに、可変入賞録装置 15の関放時間と 関放回数が高められる。

【0033】次に、パチンコ遊技機士の裏面の構造につ いて図2を参照して説明する。可変表示装置8の背面で は、図2に示すように、機構板36の上部に景品玉タン けられ、他方のスピーカ27の近傍に、絹給玉が切れた。20~238が設けられ、パチンコ遊技機1が遊技機設置島に 設置された状態でその上方から景品玉が景品玉タンク3 8に供給される。景品玉タンク38内の景品玉は、誘導 樋39を通って玉払出装置に至る。

> 【0034】機構板36には、中継基板30を介して可 変表示部9を副御する可変表示制御ユニット29、基板 ケース32に覆われ遊技副御用マイクロコンピュータ等 が搭載された遊技制御基板(主基板)31、可変表示制 御ユニット29と遊技制御墓板31との間の信号を中継 するための中継墓板33、および景品玉の払出副御を行 う言球制御用マイクロコンピュータ等が搭載された賞珠 制御墓板37が設置されている。さらに、機構板36の 下部には、モータの回転力を利用して打球を遊技領域7 に発射する打球発射装置34と、遊技効果ランプ・LE D28a, 28b, 28c. 賞録ランプ51および録切 れランプ52に信号を送るためのランプ制御基板35が 設置されている。

【0035】また、図3はパチンコ遊技機1の遊技盤を 背面からみた背面図である。誘導樋39を通った玉は、 図3に示されるように、球切れ検出器187a、187 を下りてくる。打球が通過ゲート11を通ってゲートス 49 りを通過して玉供給値1868、186りを経て玉払出 装置97に至る。玉払出装置97から払い出された景品 玉は、連絡口45を通ってパチンコ遊技機1の前面に設 けられている打球供給皿3に供給される。連絡□45の 側方には、パチンコ遊技機1の前面に設けられている余 劉玉丹皿4に追通する余剰玉通路46が形成されてい る。入賞にもとづく景品玉が多数払い出されて打球供給 皿3が編杯になり、ついには景品玉が連絡口45に到達 した後さらに景品玉が払い出されると景品玉は、余剣玉 通路46を経て余剰玉受皿4に導かれる。さらに景品玉 8を押圧して満タンスイッチ48がオンする。その状態では、玉払出装置97内のステッピングモータの国転が停止して玉払出装置97の動作が停止するとともに、必要に応じて打球発射装置34の駆動も停止する。

【① 036】なお、この実施の形態では、電気的駆動線の駆動によって遊技球を払い出す玉払出装置として、ステッピングモータの回転によって遊技球が払い出される玉払出装置97を例示するが、その他の駆動線によって遊技球を送り出す構造の玉払出装置を用いてもよいし、電気的駆動線の駆動によってストッパを外し遊技球の自一19重によって払い出しがなされる構造の玉払出装置を用いてもよい。

【0037】

高球払出制御を行うために、入賞口スイッチ19a、24a、始動口スイッチ17aよびカウントスイッチ23からの信号が、主基板31に送られる。主基板31のCPU56は、始動口スイッチ17がオンすると6個の賞球払出に対応した入賞が発生したことを知る。また、カウントスイッチ23がオンすると15個の賞球払出に対応した入賞が発生したことを知る。そして、入賞口スイッチがオンすると10個の賞球払出に対応した入賞が発生したことを知る。なお、この実施の形態では、例えば、入賞口24に入賞した遊技球は、入賞口24からの入賞球流路に設けられている入賞口スイッチ24aで検出され、入賞口19に入賞した遊技球は、入賞口19からの入賞球流路に設けられている入賞口スイッチ19aで検出される。

【① 0 3 8】図 4 は、主基板3 1 における回路構成の一例を示すプロック図である。なお、図 4 には、演球制御基板3 7、ランプ制御基板3 5、音声制御基板7 0、発射制御基板9 1 および表示制御基板8 0 も示されてい 30 る。主基板3 1 には、プログラムに従ってパチンコ遊技機1 を制御する基本回路5 3 と、ゲートスイッチ1 2、始助口スイッチ1 7、 V カウントスイッチ2 2 カウントスイッチ2 3 および入寅口スイッチ1 9 a、 2 4 a からの信号を基本回路5 3 に与えるスイッチ回路5 8 と、可変入賞珠装置 1 5 を関閉するソレノイド1 6 および関閉板2 0 を関閉するソレノイド2 1 を基本回路5 3 からの指令に従って駆動するソレノイド回路5 9 と、始助記憶表示器18の点灯および域灯を行うとともに7 セグメントしE Dによる可変表示器10と装飾ランプ2 5 とを40 駆動するランプ・LE D回路6 0 とを含む。

【10039】また、基本回路53から与えられるデータに従って、大当りの発生を示す大当り情報、可変表示部9の画像表示開始に利用された始動入高球の個数を示す有効始動情報。確率変動が生じたことを示す確変情報等をホール管理コンピュータ等のホストコンピュータに対して出力する情報出力回路64を含む。

を行うCPU56および1/Oボート部57を含む。この実施の形態では、ROM54, RAM55はCPU56に内蔵されている。すなわち、CPU56は、1チップマイクロコンピュータである。なお、1チップマイクロコンピュータは、少なくともRAM55が内蔵されていればよく、ROM54および!/Oボート部57は外付けであってもよい。

【0041】さらに、主基板31には、電源投入時に基本回路53をリセットするための初期リセット回路65と、基本回路53から与えられるアドレス信号をデコードして1/0ボート部57のうちのいずれかの1/0ボートを選択するための信号を出力するアドレスデコード回路67とが設けられている。なお、玉払出装置97から主墓板31に入力されるスイッチ情報もあるが、図4ではそれらは省略されている。

【0042】遊技球を打撃して発射する打球発射装置は 発射制御基板91上の回路によって制御される駆動モー タ94で駆動される。そして、駆動モータ94の駆動力 は、操作ノブ5の操作費に従って調整される。すなわ ち、発射制御基板91上の回路によって、操作ノブ5の 操作型に応じた速度で打球が発射されるように制御され

【0043】図5は、表示制御基板80内の回路構成を、可変表示部9の一実現例であるCRT82および主基板31の出力ボート(ボートA、B)571、572 および出力バッファ回路63とともに示すプロック図である。出力ボート571からは8ビットのデータが出力され、出力ボート572からは1ビットのストローブ信号(INT信号)が出力される。

30 【0044】表示制御用CPU101は、制御データR OM102に格納されたプログラムに従って動作し、主 基板31からノイズフィルタ107および入力バッファ 回路105を介してストローブ信号が入力されると、入力バッファ回路105を介して表示制御コマンドを受信 する。入力バッファ回路105として、例えば汎用1Cである74日C244を使用することができる。なお、表示制御用CPU101が1/Oボートを内蔵していない場合には、入力バッファ回路105と表示制御用CPU101との間に、1/Oボートが設けられる。

[0045] そして、表示制御用CPU101は、受信した表示制御コマンドに従って、CRT82に表示される画面の表示制御を行う。具体的には、表示制御コマンドに応じた指令をVDP103に与える。VDP103は、キャラクタROM86から必要なデータを読み出す。VDP103は、入力したデータに従ってCRT82に表示するための画像データを生成し、その画像データをVRAM87に格納する。そして、VRAM87内の画像データは、R、G、B信号に変換され、D-A変換回路104でアナログ信号に変換されてCRT82に出力される。

【0046】なお、図5には、VDP103をリセット するためのリセット回路83、VDP103に動作クロ ックを与えるための発振回路85、および使用頻度の高 い画像データを格納するキャラクタROM86も示され ている。キャラクタROM86に格納される使用頻度の 高い画像データとは、例えば、CRT82に表示される 入物、動物、または、文字、図形もしくは記号等からな る画像などである。この実施の形態では、表示制御用C PU101は、1チップマイクロコンピュータであり、 少なくともRAMが内蔵されている。

11

【()()47】図6は、主墓板31における音声制御コマ ンドの信号送信部分および音声制御墓板70の構成例を 示すプロック図である。との実施の形態では、遊技道行 に応じて、遊技領域7の外側に設けられているスピーカ 27の音声出力を指示するための音声刷御コマンドが、 主基板31から音声制御基板70に出力される。

【①①48】図6に示すように、音声制御コマンドは、 基本回路53における!/Oボート部57の出力ボート (出力ボートC、D) 573、574から出力される。 出力ポート573からは8ピットのデータが出力され、 出力ポート574からは1ビットのストローブ信号(! NT信号)が出力される。音声制御墓板70において、 主墓板31からの各信号は、入力バッファ回路705を 介して音声制御用CPU?り1に入力する。なお、音声 制御用CPU701が1/Oボートを内蔵していない場 台には、入力バッファ回路で0.5と音声制御用CPUで ()] との間に、 【 / 〇ポートが設けられる。また、この 実能の形態では、音声制御用CPU701は、1チップ マイクロコンピュータであり、少なくともRAMが内蔵 されている。

【0049】そして、例えばディジタルシグナルプロセ ッサによる音声合成回路702は、音声制御用CPU7 () 1 の指示に応じた音声や効果音を発生し音量切替回路 703に出力する。音量切替回路703は、音声制御用 CPU701の出力レベルを、設定されている音量に応 じたレベルにして音量増幅回路704に出力する。音量 増幅回路704は、増幅した音声信号をスピーカ27に 出力する。

【0050】図7は、主華飯31およびランプ制御基板 35における信号送受信部分を示すプロック図である。 この実施の形態では、遊技領域7の外側に設けられてい る遊技効果LED28aおよび遊技効果ランプ28b, 28 cの点灯/消灯と、窗球ランプ5 1 および球切れラ ンプ52の点灯/消灯を示すランプ副御コマンドが出力

【0051】図7に示すように、ランプ制御に関するラ ンプ副御コマンドは、基本回路53における!/Oボー ト部57の出力ポート(出力ポートE、F)575.5 76から出力される。出力ポート575は8ビットのデ ータを出力し、出力ボート578は1ビットのストロー 50 イッチ167または謎切れスイッチ187からの検出信

ブ信号(INT信号)を出力する。ランプ制御基板35 において、主墓板31からの制御コマンドは、入力バッ ファ回路355を介してランプ制御用CPU351に入 力する。なお、ランプ制御用CPU351が1/Oボー トを内蔵していない場合には、入力バッファ回路355 とランプ制御用CPU351との間に、!/Oボートが 設けられる。また、この実施の形態では、ランプ制御用 CPU351は、1チップマイクロコンピュータであ り、少なくともRAMが内蔵されている。

12

19 【0052】ランプ制御基板35において、ランプ制御 用CPU351は、各制御コマンドに応じて定義されて いる遊技効果しED28aおよび遊技効果ランプ28 b. 28cの点灯/循灯パターンに従って、遊技効果し ED28a および遊技効果ランプ28b. 28cに対し て点灯/補灯信号を出力する。点灯/消灯信号は、遊校 効果しED28aおよび遊技効果ランプ28b、28c に出力される。なお、点灯/消灯パターンは、ランプ制 御用CPU351の内蔵ROMまたは外付けROMに記 健されている.

20 【()()53】主墓板31において、CPU56は、賞珠 時に賞録ランプ点灯を指示する制御コマンドを出力し、 遊技型裏面の遊技球補給路に設置されている球切れ検出 センサがオンすると謎切れランプ点灯を指示する副御コ マンドを出力する。ランプ制御基板35において、各制 御コマンドは、入力バッファ回路355を介してランプ 制御用CPU351に入力する。ランプ制御用CPU3 51は、それらの制御コマンドに応じて、賞球ランプ5 1および球切れランプ52を点灯/消灯する。

【0054】なお、図7では、ランプ制御用CPU35 30 1の内蔵出力ポートから遊技効果LED28a.遊技効 早ランプ28b、28c、賞詠ランプ51および球切れ ランプ52に点灯または消灯を指示する信号が出力され ているが、実際には、出力ポートと各ランプ・LEDと の間にドライバ回路が挿入されている。

【0055】図8は、貨球副御基板37ねよび玉払出装 置97の機成要素などの實球に関連する機成要素を示す ブロック図である。図8に示すように、満タンスイッチ 4.8 からの検出信号は、中継基板7.1 を介して主墓板3 1の1/0ポート57に入力される。満タンスイッチ4 40 8は、余剰玉受皿4の満タンを検出するスイッチであ

【0056】球切れ検出スイッチ167および球切れス イッチ187 (187a、187b) からの検出信号 は、中継基板72および中継基板71を介して主幕板3 1の1/0ポート57に入力される。球切れ検出スイッ チ167は景品玉タンク38内の稿給玉の不足を検出す るスイッチであり、球切れスイッチ187は、景品玉通 路内の景品玉の有無を検出するスイッチである。

【0057】主芸板31のCPU56は、珠切れ検出ス

号が球切れ状態を示しているか、または、満タンスイッ チ4.8からの検出信号が満タン状態を示していると、玉 貸し禁止を指示する賞珠制御コマンドを送出する。玉貫 し禁止を指示する賞猷制御コマンドを受信すると、賞斌 制御墓板37の宮球制御用CPU371は、玉貸し処理 を停止する。

13

【0058】さらに、賞塚カウントスイッチ301Aか ちの検出信号も、中継基板72および中継基板71を介 して主基板31の!/Oボート57に入力される。ま た。主基板31の1/〇ポート57から入賞球排出ソレ 10 およびパチンコ機動作信号(PRDY信号)が1/〇ポ ノイド127への駆動信号は、中継基板71を介して入 賞球排出ソレノイド127に供給される。なお、賞球カ ウントスイッチ301Aは、玉払出装置97の官球機構 部分に設けられ、実際に払い出された宣珠を検出する。 【()()59】入寅があると、賞珠制御墓板37には、主 基板31の出力ポート(ポートG, H) 5*77、*5*7*8 から寅録個数を示す賞録制御コマンドが入力される。出 カポート577は8ピットのデータを出力し、出力ボー ト578は1ビットのストローブ信号(!NT信号)を 出力する。賞球個数を示す賞球制御コマンドは、入力バー20 ンピュータは、賞球制御芸板37にBRQ信号を出力す ッファ回路373を介して1/0ボート372aに入力 される。賞珠副御用CPU371は、1/0ボート37 2aを介して寅球制御コマンドを入力し、賞球制御コマ ンドに応じて玉払出装置97を駆動して賞珠払出を行 う。なお、この実施の形態では、賞味訓御用CPU37 1は、1チップマイクロコンピュータであり、少なくと もRAMが内蔵されている。

【0060】實球制御用CPU371は、出力ポート3 72gを介して、貸し玉数を示す玉貸し個数信号をター 板?5に出力する。ブザー基板?5にはブザーが搭載さ れている。さらに、出力ポート372eを介して、エラ 一表示用LED374にエラー信号を出力する。

【0061】さらに、貧球制御基板37の入力ボート3 72 bには、中継基板72を介して、 宣詠カウントスイ ッチ301Aの検出信号および玉貸しカウントスイッチ 3018の検出信号が入力される。玉貸しカウントスイ ッチ301Bは、実際に貸し出された遊技球を検出す る。寅斌制御墓板37からの払出モータ289への駆動 て玉払出装置97の賞球機構部分における払出モータ2 89に伝えられる。

【0062】カードユニット50には、カードユニット 制御用マイクロコンピュータが搭載されている。また、 カードユニット50には、端数表示スイッチ152、連 結合方向表示器153、カード投入表示ランプ154お よびカード挿入口155が設けられている(図1参 照)。残高表示基板74には、打球供給皿3の近傍に設 けられている度数表示LED、玉貫しスイッチおよび返 却スイッチが接続される。

【0063】残高衰示基板74からカードユニット50 には、 遊技者の操作に応じて、 玉貫しスイッチ信号およ び退却スイッチ信号が賞珠制御基板37を介して与えち れる。また、カードユニット50から残高表示基板74 には、プリペイドカードの残高を示すカード残高表示信 号および玉貸し可表示信号が賞球制御墓板37を介して 与えられる。カードユニット50と宣球制御基板37の 間では、ユニット操作信号(BRDY信号)、玉貸し要 求信号(BRQ信号)、玉貸し完了信号(EXS信号) ート3721を介してやりとりされる。

14

【0064】バチンコ遊技機1の電源が投入されると、 實球副御基板37の實球副御用CPU371は、カード ユニット50にPRDY信号を出力する。カードユニッ ト50においてカードが受け付けられ、玉貸しスイッチ が操作され玉貸しスイッチ信号が入力されると、カード ユニット制御用マイクロコンピュータは、賞球副御基板 37にBRDY信号を出力する。この時点から所定の遅 延時間が経過すると、カードユニット制御用マイクロコ る。そして、寅珠制御基板37の貫珠制御用CPU37 1は、払出モータ289を駆動し、所定個の貸し玉を遊 技者に払い出す。そして、払出が完了したら、賞琢制御 用CPU371は、カードユニット50にEXS信号を 出力する。

【0065】以上のように、カードユニット50からの 信号は全て賞球制御基板37に入力される構成になって いる。従って、玉貸し制御に関して、カードユニット5 ①から主基板31に信号が入力されることはなく、主基 ミナル基板160に出力し、ブザー駆動信号をブザー基 39 板31の基本回路53にカードユニット50の側から不 正に信号が入力される余地はない。なお、主基板31お よび賞球制御墓板37には、ソレノイドおよびモータや ランプを駆動するためのドライバ回路が搭載されている が、図8では、それらの回路は省略されている。

【0066】との実施の形態では、少なくとも主墓板3 1のCPU56および貪球制御用CPU371が有する RAMの一部は、バックアップ電源でバックアップされ ている。すなわち、遊技機に対する電力供給が停止して も、バックアップ電源によってバックアップRAMは記 信号は、出力ポート372cおよび中継基板72を介し(40)銭内容を保持することができる。そして、各CPUは、 電源電圧の低下を検出すると、所定の処理を行った後に **宮郷断待ちの状態になる。**

> 【0067】図9は、電源監視および電源バックアップ のためのCPU56周りの一様成例を示すプロック図で ある。図9に示すように、電源監視用【C902は、+ 30 V電圧を導入し、+30 V電圧を監視することによ って電源断の発生を検出する。具体的には、+30V電 圧が所定値(例えば+307の80%)以下になった ら、電源筋が生ずるとして、CPU56に割り込み信号 50 を与える。CPU56において、この割り込みは、マス

ク可能割込端子(外部割込端子: INT端子)に入力さ れている。また、INT端子に入力される信号は、入力 ポート570にも入力されている。従って、CPU56 は、INT端子に入力された信号にもとづく割込処理 (【NT処理) において、入力ポートのレベルを確認す るととによって電源断の状況を確認することができる。 【0068】なお、入力ボートは、遊技機に設けられて いる各種スイッチの出力信号を入力する入力ボートの空 きピットに入力されている。また、外部割込端子に他の る信号によって 電源断時の割込であることが認識され

15

【①069】また、使用するCPUの種類によっては外 部割込建子に異なる名称(例えば、IRQ1、IRQ 2) が付されているが、外部からの信号によって割込が かかる信号進子は、どのような名称であっても、ここで いろINT蜷子に相当する。

【0070】電源監視用IC902が電源断を検知する ための所定値は、通常時の電圧より低いが、CPU56 が暫くの間動作しうる程度の電圧である。また、電源監 20 親用IC902が、CPU56が必要とする電圧(この) 例では+5V)よりも高く、かつ、交流から直流に変換 された直後の電圧を監視するように構成されているの で、CPU56が必要とする電圧に対して監視範囲を広 けることができる。従って、より精密な監視を行うこと ができる。さらに、監視電圧として+30Vを用いる場 台には、遊技機の各種スイッチに供給される電圧が+1 2 Vであることから、電源瞬断時のスイッチオン誤検出 の防止も期待できる。すなわち、+30V電源の電圧を 監視すると、+30 V作成の以降に作られる+12 Vが 30 落ち始める以前の段階でそれの低下を検出できる。よっ て、+12 V電源の電圧が低下するとスイッチ出力がオ ン状態を呈するようになるが、+127より早く低下す る+30 V電源電圧を監視して電源断を認識すれば、ス イッチ出力がオン状態を呈する前に電源復旧待ちの状態 に入ってスイッチ出力を検出しない状態となることがで

【0071】+6V電源から電力が供給されていない 間、RAMの少なくとも一部は、電源基板から供給され るパックアップ電源によってパックアップされ、遊技機 40 に対する電源が断しても内容は保存される。そして、+ 5 V電源が復旧すると、初期リセット回路65からリセ ット信号が発せられるので、CPU56は、通常の動作 状態に復帰する。そのとき、必要なデータがバックアッ プされているので、停電等からの復旧時には停電発生時 の遊技状態に復帰することができる。

【0072】図10は、電源基板910の一機成例を示 すプロック図である。電源基板910は、主基板31、 表示制御基板80、音戸制御基板70、ランプ制御基板 35 および賞球制御基板37等の制御基板と独立して設 50 を行う(ステップS20)。

置され、遊技機内の各制御墓板および機機部品が使用す る電圧を生成する。この例では、AC24V、DC+3 0V. DC+21V, DC+12V&&UDC+5V& 生成する。また、バックアップ電源となるコンデンサ9 16は、DC+5Vすなわち各基板上の!C等を駆動す る電源のラインから充電される。

16

【0073】トランス911は、交流電源からの交流電 圧を24Vに変換する。AC24V電圧は、コネクタ9 15に出力される。また、整施回路912は、AC24 割込要因も入力される場合には、入力ポートに入力され。16、Vから+30Vの直流電圧を生成し、DC-DCコンバ ータ913およびコネクタ915に出力する。DC-D Cコンパータ913は、+21V、+12Vおよび+5 Vを生成してコネクタ915に出力する。コネクタ91 5は例えば中継基板に接続され、中継基板から各副御基 板および機構部品に必要な電圧の電力が供給される。 【0074】DC-DCコンバータ913からの+5V ラインは分岐してバックアップ+5Vラインを形成す る。バックアップ+5Vラインとグラウンドレベルとの 間には大容量のコンテンサ916が接続されている。コ ンデンサ916は、遊技機に対する電力供給が遮断され たときの各制御墓板のバックアップRAMに対するバッ クアップ電源となる。また、+5Vラインとバックアッ プ+5Vラインとの間に、逆流防止用のダイオード91 7が挿入される。

> 【10075】なお、バックアップ電源として、+5V電 源から充電可能な電池を用いてもよい。電池を用いる場 台には、+5×電源から電力供給されない状態が所定時 間継続すると容量がなくなるような充電池が用いられ る.

【0076】次に遊技機の動作について説明する。図1 1は、主基板31におけるCPU56の遊技制御処理を 示すフローチャートである。図11(A)はCPU56 が実行するメイン処理を示し、図11(B)は割込処理 を示す。電源オン時のリセットが解けると、CPU56 は、まず、クロックモニタ副御を動作可能状態にするた めに、内蔵されているクロックモニタレジスタをクロッ クモニタイネーブル状態に設定する (ステップS1)。 クロックモニタ副御とは、入力されるクロック信号の低 下または停止を検出すると、CPU56の内部で自動的 にリセットを発生する制御である。次いで、CPU56 は、忉斯化処理を行う(ステップS2)。なお、忉斯化 処理では、所定期間後(例えば2ms後)にタイマ割込 がかかるようにタイマの設定処理を行う。その後、停止 図柄の種類を決定する乱数等の表示用乱数を更新する処 **運を繰り返し実行する(ステップS17)。**

【0077】図11(B)に示された処理は、CPU5 6内部のタイマ割込によって起動される。割込処理にお いて、CPU56は、まず、所定期間後(例えば2ms 後) に再度タイマ割込がかかるようにタイマの設定処理 (10)

【①078】次に、表示副御基板80に送出される表示 制御コマンドをRAM55の所定の領域に設定する処理 を行った後に(表示制御データ設定処理:ステップS 4) 表示制御コマンドを出力する処理を行う(表示制 御デーを出力処理:ステップS5)。

17

【0079】次いで、各種出力データの格納領域の内容 を各出力ポートに出力する処理を行う(データ出力処 **翅:ステップS6)。また、ホール管理用コンピュータ** に出力される大当り情報、館動情報、確率変動情報など を行う(ステップS8)。さらに、パチンコ遊技機1の 内部に備えられている自己診断機能によって種々の異常 診断処理が行われ、その結果に応じて必要ならば警報が 発せられる(エラー処理:ステップS9)。

【①①80】次に、遊技副御に用いられる大当り判定用 の乱数等の各判定用乱数を示す各カウンタを更新する処 選を行う (ステップS10)。

【0081】次に、CPU56は、特別図柄プロセス処 **塑を行う(ステップS11)。特別図網プロセス制御で** は、遊技状態に応じてパチンコ遊技機1を所定の順序で 20 制御するための特別図柄プロセスフラグに従って該当す る処理が選び出されて実行される。そして、特別図柄ブ ロセスフラグの値は、遊技状態に応じて各処理中に更新 される。また、普通図柄プロセス処理を行う(ステップ S12〉。普通図柄プロセス処理では、7セグメントし EDによる可変表示器 1()を所定の順序で制御するため の普通図柄プロセスフラグに従って該当する処理が選び 出されて実行される。そして、普通図網プロセスフラグ の値は、遊技状態に応じて各処理中に更新される。

【0082】さらに、CPU56は、スイッチ回路58 30 を介して、ゲートセンサ12、始動口センサ17および カウントセンサ23の状態を入力し、各入賞口や入賞藝 置に対する入賞があったか否か判定する(スイッチ処 選:ステップS13)。CPU56は、さらに、停止図 柄の種類を決定する乱数等の表示用乱数を更新する処理 を行う(ステップS15)。

【0083】また、CPU56は、寅球制御基板37と の間の信号処理を行う(ステップS16)。すなわち、 所定の条件が成立すると言珠制御基板37に賞珠制御コ マンドを出力する。賞珠副御基板37に搭載されている 40 賞球制御用CPUは、賞球制御コマンドに応じて玉払出 装置97を駆動する。

【0084】図12は、CPU56のINT処理を示す フローチャートである。上述したように、電源監視用! C902が電源電圧の低下を検出すると、CPU56に 外部割込がかかる。また、 図9に示されているように入 カポートに電源監視用!C902の出力が導入されてい る。CPU56は、INT処理で図12に示す電源断時 処理を其行する。

【0085】電源電圧の低下にもとづく!NT処理で

は、CPU56は、まず、レジスタの内容をバックアッ プRAMに転送する(ステップS31)。次いで、!N Tフラグをセットする (ステップS32)。 INTフラ グとは、電源電圧低下にもとづく割込が生じたことを示 す内部フラグである。また、INTフラグは、バックア ップRAM領域に設定される。CPU56は、さらに、 RAMアクセスを禁止状態にして(ステップS33)、 電源監視用 | C902の出力が導入されている入力ボー トのレベルを監視し続ける(ステップS34)。この状 の出力データを格納領域に設定する出力データ設定処理 19 療で、電源電圧はさらに低下していき、途には、CPU 56の動作が停止する。

18

【りり86】しかし、入力ポートのレベルが通常時のレ ベルに復帰した場合には、CPU56は、RAMアクセ スを許可状態にして(ステップS35)、バックアップ RAMに保存されていたレジスタ値を本来のレジスタに 復帰させる(ステップS36)。そして、INTフラグ をリセットし(ステップS37)、割込がかかったアド レスに復帰する。

【0087】とのように、CPU56は、電源電圧が正 **点に復帰したことを検出すると、レジスタの状態を元に** 戻して割込がかかったアドレスに復帰する。従って、外 部割込ライン(INTライン)にノイズ等がのった場合 や電源時停の場合でも、制御を正常状態に復帰させるこ とができる。

【0088】図13は、図11に示されたメイン処理に おける初期化処理(ステップS2)の一例を示すフロー チャートである。遊技機への電力供給が再開されると、 初期リセット回路65からCPU56に初期リセット信 号が入力される。CPU56は、初期リセット信号に応 じてメイン処理を開始するのであるが、システムチェッ ク処理において、まず、INTフラグがセットされてい るか否か確認する(ステップS42)。

【りり89】とのとき、RAMアクセス許可状態に設定 する必要があれば、すなわち、リセットがかけられたと きに自動的にRAMアクセス許可状態にならないのであ れば、CPU56は、RAMアクセス許可状態に設定す

【0090】 INTフラグがセットされていなければ、 レジスタおよびRAM領域を全てクリアし(ステップS 47)、必要な切期値を設定する(ステップS48)。 そして、電源投入時回面表示コマンド送出要求をセット し(ステップS49)、スタックポインタを初期化して (ステップS50)、初期化処理を終了する。

【0091】なお、電源投入時画面表示コマンド送出要 求がセットされると、例えば、図11に示された表示制 御データ出力処理(ステップS5)によって電源投入時 画面表示コマンドが表示制御基板80に送出される。表 示制御基板8)における表示制御用CPU101は、電 源投入時画面表示コマンドを受信すると、可変表示部9 50 に、電源投入時に表示される画面としてあらかじめ決め **られている回面を表示する。**

【0092】ステップS42で!NTフラグがセットさ れていることが確認されると、CPUS6は、バックア ップRAMに保存されていたレジスタ値を本来のレジス タに復帰させ(ステップS43)、INTフラグをリセ ットする (ステップS44)。そして、電源断時に可変 表示部9において特別図柄が変動中であったか否か確認 する (ステップS45)。特別図柄が変動中であったか 否かは、例えば、後述する特別図柄プロセス処理におい て使用される特別図柄プロセスフラグの値で確認され る。なお、特別図柄プロセスフラグは、CPU56の内 蔵RAMのうち電源バックアップされている領域(バッ クアップRAM領域〉に設定されている。従って、遊技 機への電源供給が停止しても保存されている。

19

【①①93】特別図柄変動中であった場合には、復帰時 変動中コマンドを、表示制御基板8() 音戸制御基板7 0 およびランプ制御基板35に送出する制御を行う(ス テップS 4 6) . 具体的には、所定のコマンド送出要求 フラグをセットする。特別図柄変動中でなかった場合に は、復帰時変動中コマンドを送出しない。

【()()94】なお、復帰時変動中コマンド送出要求がセ ットされると、例えば、図11に示された表示制御デー **夕出力処理(ステップS5)によって復帰時変動中コマ** ンドが表示制御基板80、音戸制御基板70およびラン プ副御基板35に送出される。

【0095】また、衰示制御基板80における表示制御 用CPU101は、復帰時変動中コマンドを受信する。 と 可変表示部9に、あらかじめ決められているエラー 画面を表示する。

が指すスタックエリアの値をジャンプ先としてそこにジ ャンプする。スタックポインタは、レジスタの一つであ るから、ステップS43の処理によって、電源断したと きの値に復元されている。また、この実施の形態では、 スタックエリアはバックアップRAM領域に形成されて いる。すなわち、電源断中でも保存されている。従っ て、制御状態は、電源断時の状態に戻る。

【0097】以上のように、CPU56は、復帰時に! NTフラグがセットされていたちデータ復帰処理を行 設定処理 (ステップS46、S47)を行う。そして、 データ復帰処理では、保存されていたレジスタの復帰処 選と INTフラグのリセット処選とが行われる。また、 電源バックアップされているRAM領域におけるスタッ クエリアに保存されていた復帰アドレスに戻るので、遊 技制御手段は、電源断時の遊技状態に復帰することがで

【① 098】復帰した遊技状態は、図衝変動中の状態で ある。従って、図柄変動期間が終了すると、CPU56 は、確定コマンドを、表示制御基板80、音声制御基板 50 る。また、主墓板31のCPU56は、変動時間が経過

70 およびランプ制御基板35に送出する制御を行う。 このとき、表示制御基板80には、可変表示部9に表示 されるべき左右中の停止図網(確定図網)を示す情報も 送出される。左右中の確定図柄を示す情報は、バックア ップRAM領域に設定されている。従って、電源断が生 じてもその情報は保存されている。

20

【0099】後述するように、表示副御基板80におけ る表示制御用CPU101は、確定コマンドを受信する と、確定コマンドに付随する左右中図柄の確定図網を示 10 す情報にもとづいて確定図柄を可変表示部9に表示す る。また、音声副御基板70 およびランプ制御墓板35 におけるCPUは、確定コマンドを受信すると、図柄変 動の確定時に応じた制御を行うことができる。すなわ ち、 BCP Uによる制御状態は、図網変動終了時の状態 として同期する。

【0100】図14は、主墓板31から表示制御墓板8 ()に送出される表示制御コマンドの構成例を示す説明図 である。図14に示すように、表示制御コマンドは、8 ビットのデータと、1ビットのストローブ信号(INT 20 信号)とから構成されている。

【0101】図15は、8ピットのデータによる表示制 御コマンドデータの機成例を示す説明図である。図15 に示すように、例えば、8ビットのうちの上位4ビット で制御の種類を指示し、下位4 ピットで具体的制御内容 を指示する。例えば、この例では、上位4 ビットが [0.0.0.1]であれば、下位4ピットの数値で変 動種類等が指示される。また、上位4 ビットが〔1, 0.0,0].[1,0.0,1]または[1.0, 1、0]であれば、下位4ビットの欽値で可変表示部9 【①①96】そして、CPU56は、スタックポインター30 に可変表示される左図柄、中図柄または右図柄の停止図 柄が指示される.

【0102】また、上位4ピットが〔1, 1, 1, 0〕 であれば復帰時変動中コマンドであることを示す。上位 4 ビットが [1、1, 1、1] であれば全図柄停止コマ ンド(確定コマンド)であることを示す。なお、それら のコマンドにおいて下位4ビットは例えば()に設定され

【0103】主墓板31のCPU56は、図柄の変動関 始時に、変動種類を示すコマンドと左右中停止図網を示 い。INTフラグがセットされていなければ通常の初期(40) ずコマンドとを表示制御益飯80に送出する。表示制御 基板80の表示制御用CPU101は、変動種類を示す コマンドによって図柄の変動時間を特定できる。なお、 特定された変動時間に対応した複数種類の変動態様が用 意されている場合には、表示制御用CPU101が、い ずれの変動感様を用いるのかを決定する。このように、 図衝変動制御に関して、主墓板31のCPU56は、変 動開始時に変動時間を特定可能な情報と確定図柄を特定 可能な情報とを送出するだけであり、具体的な図衝変動 制御は表示制御用CPU101の制御によって実現され (12)

21 したら、表示副御基板80に対して確定コマンドを送出 せる.

【0104】図16はCPU56が実行する特別図柄プ ロセス処理のプログラムの一例を示すフローチャートで ある。図16に示す特別図網プロセス処理は、図11の フローチャートにおけるステップS11の具体的な処理 である。CPU56は、特別図柄プロセス処理を行う除 に、特別図柄プロセスフラグの値に応じて、図16に示 すステップS300~S309のうちのいずれかの処理

【0105】特別図柄変勤待ち処理(ステップS30 ()):始動入富田14(との宴施の形態では可変入賞球 装置15の入賞口)に打球入賞して発動口センサ17が オンするのを待つ。始動口センサーフがオンすると、始 動入實記憶数が満タンでなければ、始動入賞記憶数が+ 1される。そして、大当り判定用乱敷を抽出する。

【0106】特別図柄判定処理(ステップS301): 特別図柄の可変表示が開始できる状態になると 始動入 賞記憶数を確認する。始勤入賞記憶数が()でなければ、 抽出されている大当り判定用乱数の値に応じて大当りと するかはずれとするか決定する。

停止図柄設定処理(ステップS302):左右中図柄の 停止図柄を決定する。

【 () 1 () 7 】 リーチ動作設定処理(ステップS3)

3):リーチ判定用乱数の値に応じてリーチ動作するか 否が決定するとともに、リーチ動作用乱数の値に応じて リーチ動作の変動感像を決定する。

【①108】全図柄変動開始処理(ステップS30

4):可変表示部9において全図柄が変動開始されるよ 30 うに副御する。とのとき、表示制御基板80に対して、 左右中最終停止図柄と変動時間を特定可能な情報が送信 される。

【①109】全図柄停止待ち処理(ステップS3)

5):所定時間が経過すると、可変表示部9において表 示される全図網が停止されるように確定コマンドを送出 する。上述したように、電源断から復帰して確定コマン ドを送出する場合には、確定コマンドに左右中図柄を示 す情報が付随する。付随とは、例えば、確定コマンド送 出の直前に、左右中図柄を示すコマンドを送出すること 40 である。

【0110】大当り表示処理(ステップS306):停 止図柄が大当り図柄の組み合わせである場合には、大当 り表示の表示制御コマンドデータが表示制御基板80に 送出されるように制御するとともに内部状態(プロセス フラグ)をステップS307に移行するように更新す る。そうでない場合には、内部状態をステップS309 に移行するように更新する。なお、大当り図柄の組み合 わせは、左右中図柄が揃った組み合わせである。また、 遊技副御基板80の表示副御用CPU101は表示制御 50 【0118】ポートム出力カウンタの値が2である場合

コマンドデータに従って、可変表示部9に大当り表示を 行う。大当り表示は遊技者に大当りの発生を報知するた めになされるものである.

【0111】大入賞口開放開始処理(ステップS30 7):大人賞口を開放する制御を開始する。具体的に は、カウンタやフラグを初期化するとともに、ソレノイ ド21を駆動して大入賞口を開放する。

【①112】大入賞口闕放中処理(ステップS30

8):大入賞口ラウンド表示の表示制御コマンドデータ を行う。各処理において、以下のような処理が実行され 10 が表示制御基板80に送出する制御や大入賞口の開成条 件の成立を確認する処理等を行う。大入賞口の閉成条件 が成立したら、大当り遊技状態の終了条件が成立してい なければ内部状態をステップS307に移行するように 更新する。大当り遊技状態の終了条件が成立していれ は、内部状態をステップS309に移行するように関新

> 【() 1 1 3 】大当たり終了処理(ステップS309): 大当たり遊技状態が終了したことを遊技者に報知するた めの表示を行う。その表示が終了したら、内部フラグ等 26 を忉期状態に戻し、内部状態をステップS300に移行 するように更新する。

【() 1 1 4 】上記の各ステップの処理に応じて、遊技制 御プログラム中の表示制御コマンドを送出する処理を行 うモジュール (図11におけるステップS5) は、対応 する表示制御コマンドデータを出力ポートに出力すると ともにストローブ信号をオン状態にする。

【0115】図17は、図11に示されたメイン処理に おける表示制御データ出力処理(ステップS5)を示す フローチャートである。表示制御データ出力処理におい て、CPU56は、ボートA出力要求がセットされてい るか否か判定する (ステップS581)。 なお、ポート A出力要求は、表示制御データ設定処理(ステップS 4) において、特別図柄プロセス処理等からのコマンド 出力要求に応じセットされる。

【①116】ボートA出力要求がセットされている場合 には、ポートA出力要求をリセットし(ステップS58 2) ポートA格納領域の内容を出力ポート(出力ポー トA) 571に出力する (ステップS583)。また、 ポートA出力カウンタを+1するとともに(ステップS 584)、出力ポート (ポートB) 572のピット7を Oにする (ステップS585)。

【①117】ボートム出力要求がセットされていない場 台には、ボートA出力カウンタの値がりであるか否か判 定する(ステップS586)。ボートA出力カウンタの 値が()でない場合には、ボートム出力カウンタの値が2 であるか否か確認する (ステップS587)。ポートA 出力カウンタの値が2ではない、すなわち1である場合 には、ボートA出力カウンタの値を1増やす(ステップ S588).

には、ボートA出力カウンタの値をクリアするとともに (ステップS589)、出力ポート(出力ポートB)5 72のピット7を1にする(ステップ8590)。

23

【0119】出力ポートBのピット?は、衰示制御基板 80に与えられるストローブ信号(INT信号)を出力 するボートである。また、出力ボートAのピットリ~7 は、表示制御コマンドデータを出力するボートである。 そして、この事態の形態では、図17に示された表示制 御データ出力処理は2msに1回案行される。従って、 図17に示されたデータ出力処理によって、図18に示 10 で、最大値とは、表示制御コマンドデータを確実に受信 すように、表示制御コマンドデータが出力されるとき に、4ms間INT信号がローレベルになる。

【0120】次に、表示副御用CPU101の動作を譲 明する。図19は、表示制御基板8)における表示制御 用CPU101の動作を示すフローチャートである。表 示制御用CPU101は、出力ポートやワークエリアの 初期化ねよびタイマセット等のイニシャル処理を行った 後に(ステップS101)、ループ状態に入る。イニシ ャル処理において、500μsおよび2ms毎にタイマ て、ルーフ状態では、500μsのタイマ割込がかかる と500msタイマ割込処理が行われ(ステップS10 2)、2mgのタイマ割込がかかると2mgタイマ割込 処理が行われる (ステップS103)。なお、500 u sタイマ割込処理では表示副御コマンド受信処理が行わ れ、2msタイマ割込処理では表示制御処理が実行され る.

【0121】図20は、2msのタイで割込処理を示す フローチャートである。2 msのタイで割込がかかる るようにタイマを起動する等のイニシャル処理を行った 後に(ステップS111) 表示制御プロセス処理(ス テップS112)を実行する。

【0122】図21は、500msタイマ割込処理で突 行される表示制御コマンド読込処理を示すフローチャー トである。表示制御コマンド銃込処理において、表示制 御用CPU101は、ストローブ信号(INT信号)に 割り当てられている入力ポートのピットでを読み込む。 そして、ビット?がオン (ローレベル) しているが否か 確認する (ステップ \$501)。オンしていれば、表示 40 制御コマンドデータの入力に割り当てられている入力ポ ートから衰示詞御コマンドデータを読み取る(ステップ S502)。なお、上述したように、INT信号は、主 基板31のCPU56が新たな表示制御コマンドデータ を出力したときにローレベルとされる。

【0123】 INT信号がオフしている場合には、表示 通信カウンタをクリアする (ステップS506)。 表示 通信カウンタは、INT信号がオンしているときの表示 制御コマンドデータ受信回数をカウントするために用い **られる。**

【0124】 INT信号がオンしている場合には、受信 した表示制御コマンドデータが直前に(500μs前) 受信したコマンドデータと同じか否か確認する(ステッ プSS03)。同じでない場合には、表示通信カウンタ をクリアする(ステップSSОО)。同じであった場合 には、表示通信カウンタが所定の最大値 (MAX) に達 しているか否が確認する(ステップS504)。

【0125】最大値に達していない場合には、表示通信 カウンタの値を+1する(ステップS505)。ここ したと判定する値(この例では3)よりも大きい値であ り、例えば、4ms間での受信回数をカウントする等の 目的で用いられる。

【0126】次いで、表示副御用CPU101は、表示 通信カウンタ後が「3」になったか否が確認する(ステ ップS507)。「3」になっている場合には、受信し たデータを受信コマンド格朗エリアに格納する(ステッ プS509)。そして、受信したデータをワークエリア に铬納する (ステップS510)。なお、ワークエリア 割込が発生するようなタイマ設定がなされている。よっ 20 に格納されたデータは、次の割込処理において ステッ プS503において用いられる。

> 【0127】以上のように、表示制御用CPU101 は、例えば3回連続して同一の表示制御コマンドデータ を受信すると、確かに表示制御コマンドを受信したとし て、通信終了フラグをセットする。そして、通信終了フ ラグがセットされると、受信コマンド格納エリアに格納 された表示制御コマンドにもとづいて図柄の変動および 背景・キャラクタの表示切替等の処理が行われる。

【0128】図22は、図20に示されたタイで割込処 と、表示制御用CPU101は、次の2ms割込がかか、36、選における表示制御プロセス処理(ステップS112) を示すフローチャートである。表示制御プロセス処理で は、表示制御プロセスフラグの値に応じてステップS7 20~\$870のうちのいずれかの処理が行われる。各 処理において、以下のような処理が実行される。

> 【0129】表示制御コマンド受信待ち処理(ステップ S720):通信終了フラグのオンに応じて受信コマン ドが設定されているワークエリアの内容を読み出して、 変動時間を特定可能な表示制御コマンドを受信したか否 か確認する。

【り130】リーチ動作設定処理(ステップS?5

()) : 受信した変動時間を特定可能な表示制御コマンド (例えばリーチ種類を指定するコマンド) に対応した復 数の変動感傷のうちのいずれのパターンを使用するのか を決定する。

【①131】全図柄変動開始処理(ステップS78 ()):左右中図柄の変動が開始されるように制御する。 【0132】図柄変動中処理(ステップS810):変 動バターンを構成する各変動状態(変動速度や背景、キ ャラクタ)の切替タイミングを制御するとともに、主基

50 板31から確定コマンドが送出されたが否かを監視す

25

る。また、左右図柄の停止制御を行う。

【①133】全図柄停止待ち設定処理(ステップS84 () : 変動時間の終了時に、全図柄停止を指示する衰示 制御コマンドを受信していたら、図網の変動を停止し最 終停止図柄(確定図柄)を表示する制御を行う。

【0134】大当り表示処理(ステップS870):変 動時間の終了後、大当たり遊技中のラウンド表示や、確 変大当り表示または通常大当り表示の副御を行う。

【0135】図23は、表示制御コマンド受信待ち処理 る。表示制御コマンド受信待ち処理において、表示制御 用CPU101は、変動時間を特定可能な表示制御コマ ンドを受信したか否か確認する(ステップS751)。 受信していれば、表示制御プロセスフラグの値をリーチ 動作選択処理に対応した値に設定する(ステップS75 2)。よって、以後、リーチ動作選択処理が実行され る.

【() 136】変動時間を特定可能な表示制御コマンドを 受信していなければ、表示制御用CPU101は、復帰 時変動中コマンドを受信したか否か確認する(ステップ 20 S753)。復帰時変動中コマンドを受信していれば、 表示副御用CPU101は、あらかじめ決められている エラー画面を可変表示部9に表示する(ステップS75 4)。そして、表示制御プロセスフラグの値を図柄変動 中処理に対応した値に設定する(ステップS755)。 【() 137】上述したように、図柄変動中処理では、通 **鴬は、変動パターンを構成する各変動状態(変動速度や** 背景、キャラクタ)の切替タイミングを制御する。しか し、復帰時変動中コマンドは、電源再投入時に遊技制御 手段から送出される。その場合には、通常時(電源再投 30 入時でないとき)とは異なり、変動時間を特定可能なコ マンドを受信していない。そこで、確定コマンドの受信 待ちのみが行われる。主芸板31から確定コマンドを受 信すると、表示制御用CPU101は、確定コマンドと ともに送信された左右中図網の確定図網を示す情報にも とづいて、可変表示部9に左右中図網の確定図網を所定 期間表示して復帰時の変動中制御が終了する。

【1) 138】 この実施の形態では、主芸板31のCPU 56は、電源投入時に、INTフラグがセットされてい るか否か確認し、すなわち、不測の停電等による電源断 40 後の電源再投入が行われたのか否かを確認し、電源再投 入が行われた場合には、電源筋時に可変表示部9におい て図網の変動中であったか否か確認する。図柄の変動中 であったことを検知したら、CPU56は、表示制御基 板8 ()等に復帰時変動中コマンドを送出し、再度全図柄 停止待ちの状態に入る(図16におけるステップS30

【O 139】そして、所定期間が経過すると、CPU5 6は、表示制御益板80等に確定コマンドを送出する。

() 」は、復帰時変動中コマンドを受信するとエラー画面 の表示を開始し、確定コマンドを受信するとエラー画面 を消去して確定図柄を表示する。具体的には、確定コマ ンドを受信すると表示制御プロセスフラグを全図網停止 待ち設定処理(ステップS840)に対応した値とし、 全図柄停止待ち設定処理において確定図柄が表示され る。図柄変動中処理において確定コマンドを受信して全 図柄停止待ち設定処理に移行するのは、通常時と同じ制 御である。従って、通宮時とほぼ同様に制御によって、 (ステップS720)の一例を示すフローチャートであ 10 表示副御用CPU101による制御は、通常時の状態に 復帰する。このとき、主墓板31の側では、全図網停止 待ち処理が終了している。すなわち、遊技制御手段と表 示制御手段とで制御が同期した状態になる。このよう に、簡単なコマンドのやりとりで、制御状態が同期した 状態に復帰する。

26

【り140】図24は、主墓板31から音声制御墓板7 ()に送出される音声制御コマンドデータの例を示す説明 図である。図24に示す各音声制御コマンドデータは8 ピットで構成され、それぞれ、効果音の種類を指定す る。また、音声副御コマンドデータの中には、復帰時変 動中コマンドと確定コマンドとがある。それらのコマン Fは、主基板31のCPU56が表示副御基板8)に復 帰時変動中コマンドと確定コマンドの表示制御コマンド を送出するときに、音声制御基板70にも送出される。 【①141】図25は、音声制御コマンドのピット構成 を示す説明図である。図25に示すように、音声副御コ マンドは、8ビットのデータと、1ビットのストローブ 信号(INT信号)とから構成されている。

【り142】図26は、図11に示されたメイン処理に おける出力データ設定処理(ステップS8)を示すフロ ーチャートである。ただし、ここでは、音声制御墓板7 ①およびランプ制御基板35に対する制御コマンドの出 力データ設定についてのみ示す。出力データ設定処理に おいて、CPU56は、音声データに変更がないかどう か判定する(ステップS81)。音声データの変更は、 例えば、主基板31のCPU56すなわち遊技制御手段 の特別図柄プロセス処理において、音発生パターンの変 更が必要とされるときに変更される。

【0143】音声データに変更があった場合には、CP US6は、例えば特別図柄プロセス処理で使用されるプ ロセスデータ中の音声データずなわち音声制御コマンド データを読み出す(ステップS82)。そして、ボート Cデータ格納領域に設定する(ステップS84)。ま た。ボートC出力要求をセットする(ステップS8 5).

【①144】音声データに変更がなかった場合には、C PU56は、ランプデータに変更がないかどうか判定す る(ステップS86)。ランプデータの変更も、例え は、遊技制御手段の特別図網プロセス処理において、ラ 例えば、泉示制御基板8)における表示制御用CPU1 50 ンプ・LED表示パターンの変更が必要とされるときに (15)

変更される。

【() 145】ランプデータに変更があった場合には、C PU56は、例えば特別図例プロセス処理で使用される プロセスデータ中のランプデータすなわちランプ制御コ マンドデータを読み出す(ステップS87)。そして、 ボートEデータ格納領域に設定する(ステップS8 9)。また、ボートE出力要求をセットする(ステップ S90).

27

【り146】図27は、図11に示されたメイン処理に おけるデータ出力処理(ステップS6)の音声制御コマ 10 フローチャートである。2mgのタイで割込がかかる ンド出力処理部分を示すフローチャートである。音声制 御コマンド出力に関するデーを出力処理において、CP U56は、ボートC出力要求がセットされているか否か 判定する(ステップS601)。ポートC出力要求がセ ットされている場合には、ボートC出力要求をリセット し(ステップS602)、ポートC格納領域の内容を出 カポート (出力ポートC) 573に出力する (ステップ S603)。ポートC格納領域のビット0~7には音声 制御コマンドデータが設定される。そして、ボートC出 力カウンタを+1するとともに(ステップS604)、 出力ポート (ポートロ) 574のピット7を()にする (ステップS6)5)。

【①147】ボートC出力要求がセットされていない場 合には、ボートC出力カウンタの値がりであるが否か判 定する(ステップS606)。ボートC出力カウンタの 値がりでない場合には、ボートC出力カウンタの値が2 であるか否か確認する(ステップS607)。ポートC 出力カウンタの値が2ではない、すなわち1である場合 には、ボートC出力カウンタの値を1増やす(ステップ S608).

【① 148】ボートC出方カウンタの値が2である場合 には、ボートC出力カウンタの値をクリアするとともに (ステップS609)、出力ポート(出力ポートD)5 74のビット7を1にする(ステップ5610)。

【①149】出力ポートDのピットでは、音声副御基板 70に与えられるINT信号を出力するボートである。 また、出力ポートCのビット()~7は、音声制御コマン ドデータを出力するボートである。そして、この実施の 形態では、図27に示されたデータ出力処理は2msに 処理によって、図28に示すように、音声制御コマンド データが出力されるときに、4m5間INT信号がロー

【0150】次に、音声制御用CPU701の動作を説 明する。図29は、音戸副御基板70における音声制御 用CPU701の動作を示すフローチャートである。音 戸制御用CPU701は、出力ポートやワークエリアの 初期化およびタイマセット等のイニシャル処理を行った 後に(ステップS121)、ループ状態に入る。イニシ 28

割込が発生するようなタイマ設定がなされている。よっ て、ループ状態では、500μsのタイマ割込がかかる と500μsタイマ割込処理が行われ(ステップS12 2) 2msのタイマ割込がかかると2msタイマ割込 処理が行われる(ステップS123)。なお、500μ sタイマ割込処理では音声制御コマンド受信処理が行わ れ、2msタイで割込処理では音声制御処理が実行され

【0151】図30は、2mgのタイで割込処理を示す と、音戸制御用CPU701は、次の2ms割込がかか るようにタイマを起動する等のイニシャル処理を行った 後に(ステップS125) 音声 | C制御処理(ステッ プS126〉を実行する。なお、500μsタイで割込 処理による音声制御コマンド受信処理は、表示制御用C PU101が実行する表示制御コマンド受信処理と同様 に行われる(図21参照)。

【0152】ROMには、図24に示された各音声制御 コマンドデータに応じた音声を音声合成回路(音声台成 26 用しS!:例えばディジタルシグナルプロセッサ)70 2に発生させるための制御データが格割されている。音 戸副御用CPU701は、受信した各音戸制御コマンド データに対応した制御データをROMから読み出し音声 台成回路702に出力する。

【0153】主墓板31のCPU56は、不測の電源断 後に電源復旧したときに、音声制御墓板70に対しても 復帰時変動中コマンドおよび確定コマンドを送出してく る。音声制御用CPU701は、復帰時変動中コマンド を受信すると、内部状態を図柄変動中に対応した状態に 36 設定する。また、確定コマンドを受信すると、図例変動 終了時点に対応した状態に設定する。このとき、主基板 31の側では、全図柄停止待ち処理が終了している。す なわち、遊技制御手段と音声制御手段とで制御が同期し た状態になる。このように、簡単なコマンドのやりとり で、副御状態を同期した状態に復帰させることができ る.

【り154】図31は、主墓板31からランプ副御基板 35に送出されるランプ副御コマンドの一例を示す説明 図である。各ランプ制御コマンドデータは8ピットで機 1回実行される。従って 図27に示されたデータ出力 40 成され、それぞれ、遊技の進行に応じたランプ・LED の点灯パターンおよび消灯を指定する。ただし、 図31 に示された例は、ある特定の遊技機に応じたパターンで あって、他の機種の遊技機では、定義が異なる各ランプ 制御コマンドデータが使用されうる。 例えば、図31に 示された例では特殊変動時ランプ指定が4種類(05日 ~()8日)あるが、特殊変動のパターンがそれよりも多 い遊技機では、より多くの種類のランプ制御コマンドデ ータに特殊変勢のバターンを割り当てればよい。あるい は、全ての遊技機で使用される可能性があるランプ制御 ャル処理において、500μsおよび2ms毎にタイマ 50 データを定義しておき、そのうちから、各級値で必要に (16)

29 応じて使用するランプ制御データを選択するようにして 64:4%

【0155】また、ランプ制御コマンドデータの中に は、復帰時変動中コマンドと確定コマンドとがある。そ れらのコマンドは、主基板31のCPU56が表示制御 基板80に復帰時変動中コマンドと確定コマンドを送出 するときに、ランプ制御芸板35にも送出される。

【0156】図32は、ランプ制御コマンドのピット櫓 成を示す説明図である。図32に示すように、ランプ制 御コマンドは、8ピットのデータと、1ピットのストロ 10 ープ信号(INT信号)とから構成されている。

【0157】図33は、図11に示されたメイン処理に おけるデータ出力処理 (ステップS6) のランプ制御コ マンド出力処理部分を示すフローチャートである。ラン プ制剤コマンド出力に関するデータ出力処理において、 CPU56は、ポートE出力要求がセットされているか 否が判定する(ステップS621)。ポートE出力要求 は、図26に示された出力データ設定処理において、ラ ンプデータに変更があった場合にセットされる。

には、ボートE出力要求をリセットし(ステップS62 2) ポートE格納領域の内容を出力ポート(出力ポー トE) 575に出力する(ステップS623)。ポート E格納領域のビット()~?にはランプ制御コマンドデー タが設定されている。そして、ボートC出力カウンタを +1するとともに(ステップS624)、出力ポート (ポートF) 576のピット7をOにする(ステップS 625).

【0159】ボートE出力要求がセットされていない場 合には、ポートE出力カウンタの値がりであるか否か判 30 定する(ステップS626)。ポートE出力カウンタの 値が()でない場合には、ボートE出力カウンタの値が2 であるか否か確認する (ステップS627)。ポートE 出力カウンタの値が2ではない、すなわち1である場合 には、ボートE出力カウンタの値を1増やす(ステップ S628).

【①160】ポートE出力カウンタの値が2である場合 には、ボートE出力カウンタの値をクリアするとともに (ステップS629)、出力ポート(出力ポートF)5 76のビット?を1にする(ステップS630)。 【0161】出力ポートFのビットでは、ランプ副御基 板35に与えられる!NT信号を出力するポートであ る。また、出力ボートEのビットO~7は、ランプ制御 コマンドデータを出力するポートである。そして、この 真能の形態では、図33に示されたデータ出力処理は2 msに1回窓行される。従って、図33に示されたデー **ヶ出力処理によって、図34に示すように、ランプ制御** コマンドデータが出力されるときに、4ms間INT信 号がローレベルになる。

【0162】次に、ランブ制御用CPU351の動作を 50 IC932は、+30V電圧を導入し、+30V電圧を

説明する。図35は、ランプ制御基板35におけるラン プ制御用CPU351の動作を示すフローチャートであ る。ランプ制御用CPU35lは、出力ポートやワーク エリアの初期化およびタイマセット等のイニシャル処理 を行った後に(ステップS151)、ループ状態に入 る。イニシャル処理において、500μsおよび2ms 毎にタイマ割込が発生するようなタイマ設定がなされて いる。よって、ルーフ状態では、500μ sのタイマ割 込がかかると500μsタイマ割込処理が行われ(ステ ップS152)、2msのタイマ割込がかかると2ms タイマ割込処理が行われる(ステップS153)。な お、500msタイマ割込処理ではランプ制御コマンド 受信処理が行われ、2msタイマ割込処理ではランプ制 御処理が実行される。

30

【0163】図36は、2msのタイマ割込処理を示す フローチャートである。2mgのタイで割込がかかる と、ランプ制御用CPU351は、次の2ms割込がか かるようにタイマを起動する等のイニシャル処理を行っ た後に(ステップS155)、ランプ・LED点灯/箱 【0158】ポートE出力要求がセットされている場合(20)灯処理(ステップS156)を実行する。なお、500 μsタイマ割込処理によるランプ制御コマンド受信処理 は、表示制御用CPU101が実行する表示制御コマン F受信処理と同様に行われる(図21参照)。

> 【0164】なお、ランプ制御用CPU351の内蔵R OMまたはランプ制御基板35に搭載された外付けRO Mには、各ランプ制御コマンドデータ(この例では、() 1H~()FH) に応じた遊技効果LED28aおよび遊 技効果ランプ286、28cの点灯/消灯のパターン が、点灯パターンデータとして格納されている。そし て、ランプ・LED点灯/消灯処理(ステップS15 6)では、受信したランプ制御コマンドに応じたテープ ルの内容にもとづいてランプ・LEDの点灯/循灯制御 を行う。また、ランプ制御コマンドに応じて賞珠ランプ 51 および跳切れランプ52の点灯/消灯処理を行う。 【り165】主墓板31のCPU56は、不測の電源断 後に電源復旧したときに、ランプ制御墓板35に対して も復帰時変動中コマンドおよび確定コマンドを送出して くる。ランプ副御用CPU351は、復帰時変動中コマ ンドを受信すると、内部状態を図柄変動中に対応した状 40 感に設定する。また、確定コマンドを受信すると、図柄 変動終了時点に対応した状態に設定する。このとき、主 基板31の側では、全図網停止待ち処理が終了してい る。すなわち、遊技制御手段とランプ制御手段とで制御 が同期した状態になる。このように、簡単なコマンドの やりとりで、制御状態を問期した状態に復帰させること ができる。

【0166】図37は、電源監視および電源バックアッ プのための賞珠制御用CPU371周りの一様成例を示 すブロック図である。図37に示すように、電源監視用 監視することによって電源断の発生を検出する。具体的 には、+30 V電圧が所定値(例えば+30 Vの80 %)以下になったら、電源断が生ずるとして、宣珠制御 用CPU371に割り込み信号を与える。賞球副御用C PU371において、この割り込みは、マスク不能割込 (NM!) 端子に入力されている。また、NMI端子に 入力される信号は、入力ポートにも入力されている。従 って、賞詠制御用CPU371は、NM!処理におい て、入力ポートのレベルを確認することによって電源断 の状況を確認することができる。

31

【①167】電源監視用IC932が電源断を検知する ための所定値は、通常時の電圧より低いが、賞球制御用 CPU371が暫くの間動作しうる程度の電圧である。 また、電源監視用!C932が、賞球制御用CPU37 1が必要とする電圧(この例では+5 V)よりも高い電 圧を監視するように構成されているので、賞録制御用C PU371が必要とする電圧に対して監視範囲を広ける ことができる。従って、より精密な監視を行うことがで * 3.

【①168】+5V電源から電力が供給されていない。 間 宣送制御用CPU371の内蔵RAMの少なくとも 一部は、電源基板から供給されるバックアップ電源がバ ックアップ幾子に接続されることによってバックアップ され、遊技機に対する電源が断しても内容は保存され る。そして、+5V電源が復旧すると、初期リセット回 路935からリセット信号が発せられるので、宣球制御 用CPU371は、通常の動作状態に復帰する。そのと き、必要なデータがバックアップされているので、停電 等からの復旧時には停電発生時の遊技状態に復帰するこ とができる。

【0169】図38は、主墓板31から賞珠制御墓板3 7に送信される賞球制御コマンドのピット構成の一例を 示す説明図である。図38に示すように、1バイト中の 上位4ピットが制御指定部として使用され、下位4ピッ トが富球数を示す領域として用いられる。

【0170】図39に示すように、副御指定部におい T. ビット7、6、5、4が「0、1、0、0」であれ ば仏出個数指定コマンドであることを示し、「0、1, 0、1」であれば払出指定コマンドであることを示す。 賞を検出すると直ちに賞球制御基板37に送出される。 【0171】ピット7、6、5、4が「1、0、0、 ()」である球切れ指定コマンドは、玉切れ検出スイッチ 167または玉切れスイッチ187がオンしたとき(玉 切れ状態フラグがオンしたとき》に、主基板31から送 信される。また、ビット7、6、5、4が「1、0, ①、1」である発射停止指定コマンドは、余剰玉受皿4 が満タンになって満タンスイッチ48がオンしたとき (満タン状態フラグがオンしたとき) に、主基板31か ろ送信される.

【() 172】 宣球制御コマンドは、主墓板31から賞球 制御墓板37に、1パイト(8ピット:賞珠制御コマン FD7~D0)のデータとして出力される。 賞珠訓御コ マンドD7~D0は正論理で出力される。また、宣珠制 御コマンドDT~DOが出力されたときには、負論理の 賞球副御!NT信号が出力される。

32

【() 173】図8に示されたように、宣球制御コマンド は、出力ポート577を介して送信される。そして、こ の実能の形態では、図40に示すように、主基板31か 10 ち寅球制御コマンドD7~D0が出力されるときに、賞 球制御!NT信号が5 μ s 以上ローレベルになる。賞詠 制御INT信号は、貪球制御基板37において、貪球制 御用CPU371の割込端子に接続されている。 よっ て、賞球制御用CPU371は、割り込みがあると、賞 球制御コマンドD7~D0が主基板31から送出された ことを認識でき、割込処理において實球制御コマンド受 信処理を行う。

【0174】なお、図38に示されたコマンド構成は一 例であって、他の構成にしてもよい。例えば、1パイト 中の上位下位を、図38に示された構成とは逆にしても £41.

【 0 1 7 5 】また、この実能の形態では、賞味制御基板 37に対するストローブ信号(INT信号)は5µs間 オン状態となり、表示制御墓板80、音声制御墓板70 およびランプ副副基板35に対するストローブ信号() NT信号)は4ms間オン状態となったが、表示制御基 板80、音声副御基板70ねよびランプ制御基板35に 対するINT信号も5μs間オン状態となるようにして もよく、逆に 賞球制御基板37に対するINT信号が 4ms間オン状態となるようにしてもよい。

【0176】図41は、主基板31のCPU56が実行 するメイン処理のデータ出力処理 (ステップS6) にお ける賞述コマンド出力処理を示すフローチャートであ る。實珠コマンド出力処理において、CPU56は、ま ず、15個カウンタの値がりであるが否か確認する(ス テップS361)。()でなければ、賞珠制御コマンドで ある弘出個数指示(15個)コマンドを出力ボート57 7に出力する(ステップS362)。そして、INT信 号をオン状態にする(ステップS363)。次いで、5 払出個数指定コマンドは、主基板31のCPU56が入 40 μsのディレイタイムをおいて(ステップS364)、 INT信号をオフ状態にする(ステップS365)。そ して、15個カウンタの値を-1する(ステップS36 6)。また、仏出指令個数界論館を+15する(ステッ 7S367).

> 【0177】なお、15個カウンタと後述する10個カ ウンタおよび6個カウンタの値は、カウントスイッチ2 3. 入賞ロスイッチ19a、24aおよび始動ロスイッ チ17の検出出力がオン状態となったときに+1されて いる。また、払出指令個数累締値は、 宣詠制御墓板37 50 に対して指示した払出個数の累積値を示すものであり、

CPU56は、払出指令個数案補値を用いて貪琢が完了 したか否か確認する。

【0178】15個カウンタの値がりであれば、CPU 56は、10個カウンタの値が0であるか否か確認する (ステップS371)。()でなければ、賞球制御コマン ドである払出個数指示 (10個) コマンドを出力ポート 577に出力する(ステップS372)。そして、IN T信号をオン状態にする (ステップS373)。次い で、5μsのディレイタイムをおいて(ステップS37 4) INT信号をオフ状態にする(ステップS37 5)。そして、10個カウンタの値を-1する(ステッ プS376〉。また、払出指令個数累積値を+1)する (ステップS377)。

【0179】10個カウンタの値が0であれば、CPU 56は、6個カウンタの値が()であるか否か確認する (ステップS381)。()でなければ、賞味制御コマン ドである払出個数指示(6個)コマンドを出力ポート5 77に出力する (ステップS382)。 そして、 INT 信号をオン状態にする(ステップS383)。次いで、 5μςのディレイタイムをおいて (ステップ S 3 8 4) ! NT信号をオフ状態にする(ステップS38 5)。そして、6個カウンタの値を-1する(ステップ S386)。また、払出指令個数深積値を+6する(ス テップS387)。

【0180】以上の処理によって、15個、10個また は6個の払出個数指定を示す賞球制御コマンドが賞球制 御墓板37に送出される。なお、ここでは、15個の賞 球払出指示を10個および6個の賞球払出指示が優先 し、10個の資球払出指示が6個の高球払出指示に優先 することになるが、入賞が発生した順に、対応する賞誌 30 個数を示すコマンドを賞球制御手段に送出してもよい。 【0181】図42は、電源監視用【0902が電源電 圧の低下を検出したときにCPU56が実行するINT 処理の他の例を示すフローチャートである。このINT 処理によれば、弘出個数指定を示す賞球制御コマンドが 貧球制御基板37に送出されていれば、その処理が続行 される。すなわち、CPU56は、まず、賞球制御コマ ンド送出のためのINT信号(図39におけるステップ S363、S373ねよびS383参照)がオン状態に なっているか否か確認する(ステップS30a)。 【() 182】オン状態であれば、スタックポインタが指 すスタック領域 (スタック領域の最上位の2パイト) の データをレジスタ等にセーブする(ステップS3) り)。割込が発生すると、割込発生時のレジスタ値およ びプログラムカウンタの値はスタック領域に保存され る。例えば、プログラムカウンタの値はスタック領域の 最上位の2パイトに保存される。ずなわち、最上位の2 バイトは、割込が発生したときに実行していたプログラ ムのアドレスを示す。

上位の2パイトにNM I 割込処理の開始アドレスを設定 する (ステップS30c)。 そして、ステップS30b でセーブしたアドレスにジャンプする。 すなわち、プロ グラムカウンタに、ステップS30bでセーブしたアド レスを設定する。

【0184】以上の処理によって、コマンド受信中フラ グがセットされていた場合には、割込発生時に実行され ていた処理、すなわち、寅球制御コマンド送出中の処理 に戻る。そして、賞球制御コマンド送出が完了して、R 10 ETI命令が実行されると、スタック領域に保存されて いる戻りアドレスに戻る。ステップS30cの処理によ って戻りアドレスは割込処理の関始アドレスに設定され ているので、INT処理が再び実行されることになる。 【0185】なお、この実能の形態では、割込発生時に スタック領域の最上位アドレスに戻りアドレスが設定さ れるとしたが、使用するCPUの種類によってはスタッ ク領域における他のエリアに戻りアドレスが設定される こともある。その場合には、ステップS30ヵ、S30 cの処理は、スタック領域における戻りアドレス保存エ 20 リアを対象として実行される。その他の処理は、図12 に示された!NT処理における処理と同じである。

【0186】図43は、宣球制御用CPU371が実行 する割込処理による賞球制御コマンド受信処理を示すフ ローチャートである。主墓板31からの賞球制御INT 信号は賞珠制御用CPU371の割込端子に入力されて いる。よって、主基板31からの貨球制御!NT信号が オン状態になると、賞珠副御用CPU371に割込がか かり、図43に示す賞味制御コマンドの受信処理が開始 される。

【①187】賞珠制御コマンドの受信処理において、賞 球制御用CPU371は、まず、コマンド受信中フラグ をセットする (ステップS851)。 そして、賞球制御 コマンドデータの入力に割り当てられている入力ポート から1パイトのデータを読み込む(ステップS85 2)。読み込んだデータが払出個数指示コマンドであれ は(ステップS853)、払出個数指示コマンドで指示 された個数を総合個数記憶に加算する(ステップS85 5)。そうでなければ、道信終了フラグをセットする (ステップS854)。なお、通信終了フラグは、この 40 例では、払出個数指示コマンド以外のコマンドを受信し たととを示すフラグである。

【り188】以上のように、賞斌制御墓板37に搭載さ れた實球制御用CPU371は、主蓋板31のCPU5 6から送られた払出個数指示コマンドに含まれる宣球数 をバックアップRAM領域における総合個数記憶の領域 に記憶する。そして、賞珠制御用CPU371は、コマ ンド受信中フラグをリセットする (ステップS85 6).

【0189】なお、賞迷副御用CPU371は、総合個 【0183】さらに、CPU56は、スタック領域の最 50 数記憶が0でない場合には玉払出装置97を駆動して賞 35

球仏出制御を実行する。そして、1個の賞球払出が終了 する毎に総合個数記憶の値を-1し、総合個数記憶の値 が()になったら宮珠払出制御を終了する。

【0190】図44は、寅珠制御用CPU371が実行 するNM!割込処理を示すフローチャートである。図3 7に示された電源監視用 I C 9 3 2 が電源電圧の低下を 検出するとNMI割込が発生し、NMI割込処理が開始 される。従って、NM!割込処理では、電源断時処理が 実行される。電源断時処理において、宣球制御用CPU 371は、まず、コマンド受信中フラグがセットされて 19 がかかったアドレスに復帰する。 いるが否か確認する(ステップS8)1)。 コマンド受 信中フラグは、主基板31からの賞球訓御コマンドが受 信されているときにセットされている。コマンド受信中 フラグがセットされていれば、賞珠制御用CPU371 の処理はコマンド受信処理に戻り、コマンド受信処理が 続行される。

【①191】具体的には、賞珠制御用CPU371は、 スタックポインタが指すスタック領域(スタック領域の 最上位の2パイト)のデータをレジスタ等にセーブする (ステップS811)。NM! 割込が発生すると、割込 20 発生時のレジスタ値およびプログラムカウンタの値はス タック領域に保存される。 例えば、プログラムカウンタ の値はスタック領域の最上位の2パイトに保存される。 すなわち、最上位の2パイトは、割込が発生したときに 実行していたプログラムのアドレスを示す。

【() 192】さらに、貧球副御用CPU371は、スタ ック領域の最上位の2×1イトにNMI割込処理の開始ア ドレスを設定する(ステップS812)。そして、ステ ップS811でセーブしたアドレスにジャンプする。す ープしたアドレスを設定する。

【0193】以上の処理によって、コマンド受信中フラ グがセットされていた場合には、NMI割込発生時に実 行されていた処理、すなわち、賞珠制御コマンド受信中 の処理(この実施の形態では図43に示されたコマンド 受信割込処理) に戻る。そして、コマンド受信割込処理 が完了して、RETI命令が実行されると、スタック領 域に保存されている戻りアドレスに戻る。ステップS8 12の処理によって戻りアドレスはNM!割込処理の関 び実行されることになる。

【り194】なお、この実施の形態では、割込発生時に スタック領域の最上位アドレスに戻りアドレスが設定さ れるとしたが、使用するCPUの種類によってはスタッ ク領域における他のエリアに戻りアドレスが設定される こともある。その場合には、ステップS811、S81 2の処理は、スタック領域における戻りアドレス保存エ リアを対象として真行される。

【0195】ステップS801においてコマンド受信中 フラグがセットされていなければ、すなわち、實球制御 50 うにしてもよい。

コマンドの受信中でなければ、賞珠副御用CPU371 は、RAMアクセスを禁止状態にして(ステップS80 2) 電源監視用! C932の出力が導入されている入 カポートのレベルを監視し続ける(ステップS8) 3).

36

【0196】入力ボートのレベルが通常時のレベルに復 婦した場合には、賞味制御用CPU371は、RAMア クセスを許可状態にして(ステップS804)、NM! フラグをリセットし (ステップS805)、NM I割込

【0197】とのように、賞球制御用CPU371は、 電源電圧が正常に復帰したことを検出すると、レジスタ の状態を元に戻してNMI割込がかかったアドレスに復 帰する。従って、NM!ラインにノイス等がのった場合 や電影瞬停の場合でも、制御を正常状態に復帰させるこ とができる。なお、ステップS811、S812の処理 が実行されコマンド受信割込処理が行われた後に、NM !割込処理に戻ってきた場合には、NM!割込処理のR ETIの実行による戻り先は、コマンド受信割込処理に 戻るのではなく、それ以前の状態(コマンド受信割込処 運がかかったアドレス) に戻る。

【り198】以上のように、賞録制御コマンドの受信中 であれば、直ちに電源断時処理を行うのではなく、賞詠 制御コマンドの受信を完了させてから電源断時処理を行 う。従って、主墓板31の側から送出された賞琢制御コ マンドを取りとばずことなく確実に受信することができ る。そして、受信したコマンドにもとづいてバックアッ プRAM領域に形成されている総合個数記憶の値が更新 されるので、電源断からの復帰時に宣球払出制御が再開 なわち、プログラムカウンタに、ステップS811でセー30 される場合に、正確な記憶値にもとづく賞球払出制御を 行うことができる。

【0199】図45は、寅珠制御用CPU371が電源 投入時に真行する初期化処理の一部を示すフローチャー トである。電源が投入され、または、電源が復旧したと きには、賞球副御用CPU371は、まず、バックアッ プRAM領域に形成されている総合個数記憶の値が()で ないかどうか確認する (ステップS901)。 0である 場合には、前回の電源オブ時に未払出資球はなかったこ とになるので、通常の初期設定処理を行う。すなわち、 始アドレスに設定されているので、NMI割込処理が再 40 レンスタおよび全RAM領域をクリアして(ステップS 903)、スタックポインタの初期設定を行う(ステッ 7S904).

> 【0200】総合個数記憶の値が0でない場合には、ア ドレスを指定してレジスタと非パックアップRAM領域 をクリアする(ステップS905)。そして、賞球再開 のための設定を行う。例えば、賞汰中処理中フラグのセ ット等を行う(ステップS906)。なお、バックアッ フRAM領域であっても、宣球個数に関わらない領域で あるならば、それらのアドレスを指定してクリアするよ

(20)

【0201】とのように、宣球制御用CPU371は、 電源投入時に、バックアップRAM領域のデータを確認 するだけで、通常の初期設定処理を行うのか賞球中の状 療を復元するのか決定できる。すなわち、簡単な判断に よって、未払出宣球について賞球処理再開を行うことが できる。

37

【0202】図45に示された処理では、賞珠制御用CPU371は、電源投入時に、バックアップRAM領域のデータを確認したが、そのような判断を行わなくてもよい。すなわち、図46に示すように、電源投入時に、電源バックアップされていないRAM領域のみをアドレスを指定してクリアする(ステップS910)。なお、ことで、レジスタのクリア処理も行う。そして、そのような初期化処理を行うように機成されている場合、電源断時に、レジスタの退避ば行われない。

【①203】以上のように、この実施の形態では、遊技制御手段が表示制御手段に対して、図例の変動開始に関連した時期に変動時間を特定可能なコマンドと確定図柄を示すコマンドを送出するように構成されている場合に、不測の電源断から復旧したときに、遊技制御手段が表示制御手段等は、復帰時変動中コマンドを送出する。表示制御手段等は、復帰時変動中コマンドを受信すると、例えばエラー表示を行って遊技制御手段からの確定コマンドを待つ。そして、確定コマンドを受信すると、通常の制御状態に戻る。遊技制御手段は、確定コマンドを送出したときに、図柄変動を停止させた状態になっている。従って、遊技制御手段と表示制御手段等の制御状態の同期がとれる。すなわち、簡単なコマンドのやりとりで、遊技制御手段と表示制御手段等の制御状態の同期がとれる。すなわち、簡単なコマンドのやりとりで、遊技制御手段と表示制御手段等とが再び同期した状態になる。

【①204】また、主基板31における電源電圧低下にもとづく!NT処理において、CPU56は、實珠制御コマンド送出中であれば、送出処理を完了させる。従って、實球制御手段が實球払出個数をバックアップRAM領域に記憶する構成において、電源断前に発生した入賞にもとづく實球払出個数も確認に記憶される。よって、電源復旧時にバックアップRAM領域に記憶されていた賞球払出個数にもとづく實球払出を再開する場合に、正確な個数の賞球払出を行うことができ、遊技者に實球に関する不利益が与えられることはない。

【①205】なお、上記の各実施の形態では、電源電圧 低下時に主基板31のCPU56にはマスク可能割込

(INT)がかかり、貧味制御基板37の賞味制御用CPU371にはマスク不能割込(NMI)がかかるように構成したが、ともにマスク可能割込がかかるように構成したり、ともにマスク不能割込がかかるように構成してもよい。

【0206】また、上記の各裏施の形態では、主蕃板3 1のCPU56および賞球制御基板37の賞球制御用C PU271について関係とよる変質医験が関する時間にた が、他の各基板(表示制御基板80、音声制御基板70 およびランプ制御基板35)に搭載されているCPU も、割込による電源筋時処理を行ってもよい。その段、 電圧低下を示す信号は、マスク可能な外部割込端子に接続されていてもよいし、NM i 端子に接続されていてもよい。

38

【①207】さらに、遊技制御手段および賞味制御手段 におけるRAMと同様に、音戸制御手段、ランブ制御手 段および表示制御手段におけるRAMも、電源バックア 19 ップされる部分があるようにしてもよい。

【0208】そして、主芸板31のCPU56が、復帰時変動中コマンドおよび確定コマンドを送出する先は、表示訓御基板80、音声訓剤基板70およびランプ制御基板35の全てであってもよいが、そのうちの一部であってもよい。また、遊技機において逆技用装置を副御するための制御手段が搭載された他の訓剤基板が存在する場合には、それらの基板に対しても復帰時変動中コマンドおよび確定コマンドを送出してもよい。

[0209]

20 【発明の効果】以上のように、本発明によれば、遊技機を、遊技制御手段が、遊技機に対する電源断時に遊技状態復帰に必要な情報をバックアップ記憶手段に記憶可能であり、電源断時に図柄の可変衰示中であった場合には電源が復旧したときに遊技用装置制御基板のうちの一部または全てに対して復帰時変動中コマンドを送出するともに所定時間後に確定コマンドを受出し、遊技用装置制御手段が、復帰時変動中コマンドを受信すると所定の復帰時変動中副御を行うとともに確定コマンドの受信にもとづいて復帰時変動中副御を終了するように構成したので、停電等の不側の電源断が発生したときに、必要なデータを保存して電源復旧時に電源断時の状態から遊技を再開できるとともに、遊技再開時に、簡単な復帰制御によって各制御手段の制御状態を適正に復帰させることができる効果がある。

【①210】遊技用装置制御手段が、受信した確定コマンドに含まれる確定図柄を示す情報にもとづく復帰時変動中制御を行った後に復帰時変動中制御を終了するように構成されている場合には、遊技制御手段が確定コマンドを送出し、かつ、各制御手段が確定コマンドに応じた40 制御を実行することによって、遊技制御手段および各制御手段の制御状態が確定コマンドによって再び同期するという効果がある。

【0211】確定コマンドを受信する遊校用装置制御手段には少なくとも表示制御手段が含まれ、表示制御手段が、復帰時変動中コマンドを受信すると通信の変動表示とは異なる復帰時表示制御を行うように構成されている場合には、特に図柄変動中の状態から、遊校制御手段もよび各制御手段の制御状態を確定コマンドによって再び同期するように制御することができる。

PU371について割込による電源断時処理を説明した 50 【①212】表示制御手段が、確定コマンドを受信する

(21)

と確定図柄を表示可能であるように構成されている場合 には、遊技者等が、電源断からに復帰時に制御が正常に 戻ったことを確実に認識できる。

【0213】電源電圧監視手段の出力が遊技制御マイク ロコンピュータの割込鑑子に導入され、遊技制御マイク ロコンピュータが、割込端子への信号入力に応じて遊技 制御に必要なデータの返避を含む電源断時処理を行うよ うに構成されている場合には、処理優先度の高い処理に よって、電源復帰時に必要となる情報を確実に保存でき る.

【0214】遊技制御手段が、割込端子への信号入力時 に言球情報を出力中であればその出力を完了させてから 電源断時処理を実行するように構成されている場合に でき、特に、宣球払出個数がバックアップされ電源断後 の復帰時に賞塚処理を再開するように構成されていると きに、賞録制御手段が正しい個数の賞録払出を行うこと

【0215】バックアップ記憶手段が、所定時間だけ電 瀬断時にも電力供給可能な非常時電力供給手段によって 20 明図である。 RAMへの電力供給がなされることによって実現される 場合には、簡優に未払出官球個数を保存でるとともに、 遊技店の翌日の営業まで記憶が持ち越されることを防止 することができる。

【0216】遊技制御マイクロコンピュータが、電源断 時処理を行うときに電源断時処理を行ったことを示すフ ラグをセットし電源が回復した場合にそのフラグがセッ トされていたらデータ復帰処理を行うように構成されて いる場合には、データ退退処理を行ったことを示すフラ グのオンオフに応じてデータ復帰処理を行うか否か判断 30 を示すフローチャートである。 することができ、保存されていたデータを電源復帰後に 確実に活用することができる。

【0217】また、遊技制御マイクロコンピュータが、 電源断時処理を行うときに電源断時処理を行ったことを 示すフラグをセットし電源断時処理中に電源が回復した ちそのフラグをリセットして電源断前の遊技状態に復帰 するように構成されている場合には、電源瞬断等が生じ ても処理効率を落とさず遊技進行に支障をきたすことが ないという効果がある。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】 パチンコ遊技機を正面からみた正面図であ る.
- 【図2】 パチンコ遊技機の遊技盤を正面からみた正面 図である。
- 【図3】 バチンコ遊技機を背面からみた背面図であ る.
- 【図4】 遊技制御基板(主基板)の回路構成例を示す ブロック図である。
- 【図5】 表示訓御基板の回路構成例を示すプロック図 である。

- 【図6】 音声副御基板の回路構成例を示すプロック図 である。
- 【図7】 ランプ制御基板の回路構成例を示すプロック 図である。
- 【図8】 賞球副御基板の回路機成倒を示すプロック図 である。
- 【図9】 電源監視および電源バックアップのためのC PU图りの一様成例を示すプロック図である。
- 【図10】 電源基板の一構成例を示すプロック図であ 15 る.
 - 【図11】 主基板における基本回路の動作を示すフロ ーチャートである。
 - 【図12】 主蕃板のCPUの割込処理を示すフローチ ャートである。
 - 【図 13】 メイン処理における初期化処理を示すフロ ーチャートである。
 - 【図14】 表示制御コマンドの構成例を示す説明図で ある。
 - 【図15】 表示制御コマンドデータの構成例を示す説
 - 【図16】 特別図柄プロセス処理のプログラムの一例 を示すフローチャートである。
 - 【図17】 表示制御データ出力処理を示すフローチャ ートである。
 - 【図18】 表示制御コマンドデータの出力の様子を示 すタイミング図である。
 - 【図19】 表示制御用CPUが実行するメイン処理を 示すプローチャートである。
- 【図20】 表示制御用CPUの2msタイマ割込処理
 - 【図21】 表示制御用CPUの表示データ読込処理を 示すフローチャートである。
 - 【図22】 表示制御用CPUが実行する表示制御プロ セス処理を示すフローチャートである。
 - 【図23】 表示制御プロセス処理における表示制御コ マンド受信待ち処理を示すフローチャートである。
 - 【図24】 音声制御コマンドの例を示す説明図であ る.
- 【図25】 音声制御コマンドのビット機成を示す説明 40 図である。
 - 【図26】 音声制御基板およびランプ制御基板に対す る出力データ設定処理を示すフローチャートである。
 - 【図27】 データ出力処理の音声制御コマンド出力処 **翅部分を示すプローチャートである。**
 - 【図28】 音声制御コマンドデータの出力の様子を示 すタイミング図である。
 - 【図29】 音声制御用CPUが実行するメイン処理を 示すフローチャートである。
- 【図30】 音声制御用CPUの2msタイマ割込処理 50 を示すフローチャートである。

(22)

41 【図31】 ランプ制御コマンドの一倒を示す説明図で ある.

ランプ制御コマンドのピット模成を示す説 【図32】 明図である。

【図33】 データ出力処理のランプ制御コマンド出力 処理部分を示すフローチャートである。

【図34】 ランプ制御コマンドデータの出力の様子を 示すタイミング図である。

【図35】 ランプ制御用CPUが実行するメイン処理 を示すフローチャートである。

【図36】 ランプ制御用CPUの2msタイで割込処 選を示すフローチャートである。

【図37】 電源監視および電源バックアップのための 賞球副御用CPU371周りの一機成例を示すプロック 図である。

【図38】 盲球制御コマンドの構成例を示す説明図で ある.

【図39】 | 宮球制御コマンドのピット構成を示す説明 図である。

【図40】 賞球制御コマンドデータの出力の様子を示 20 すタイミング図である。

【図41】 賞琢コマンド送出処理を示すフローチャー トである。

【図42】 主墓板のCPUの割込処理の他の例を示す フローチャートである。

すフローチャートである。

【図44】 宣球制御用CPUのNM【割込処理を示す フローチャートである。

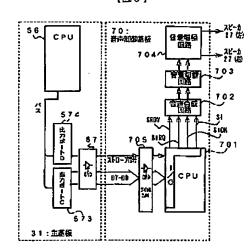
【図45】 寅稼制御用CPUの初期化処理の一例を示 **すフローチャートである。**

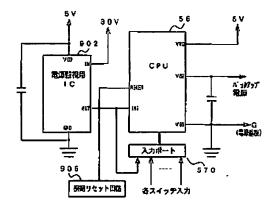
【図46】 賞琢制御用CPUの初期化処理の他の例を 示すフローチャートである。

【符号の説明】

- 19 l パチンコ遊技機
 - 主基板 31
 - 35 ランプ訓御基板
 - 37 賞球副御基板
 - 53 基本回路
 - 56 CPU
 - 7.0 音声副副基板
 - 8.0 表示副御基板
 - 101 表示副御用CPU
 - 351 ランプ訓御用CPU
 - 371 賞球副御用CPU
 - 701 音声副御用CPU
 - 901 CPU
 - 902,932 電源監視用!C
 - 91() 電源基板
 - 916 コンデンサ

[図6]



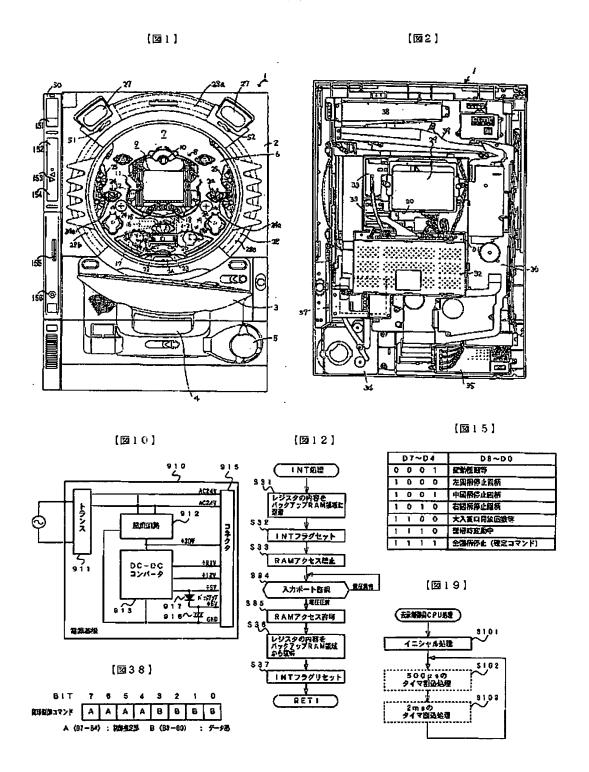


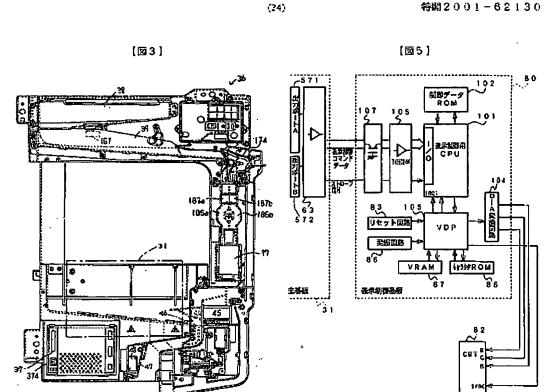
[図9]

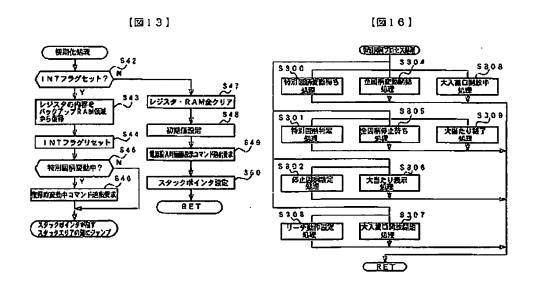
[2]] 4] BIT 7 5 5 4 3 2

表示似的ユマンド 07 05 05 04 03 5 4

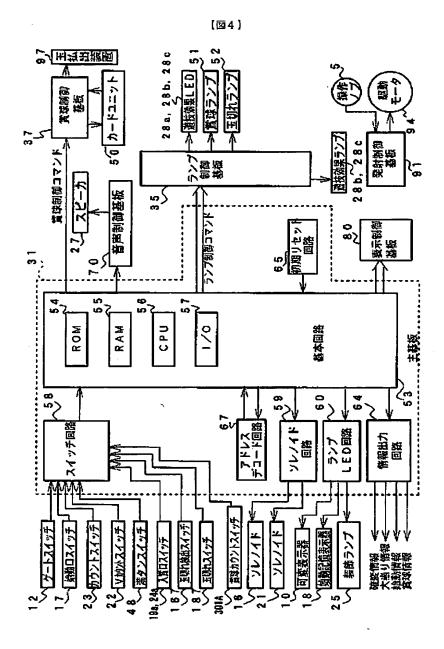
(23)

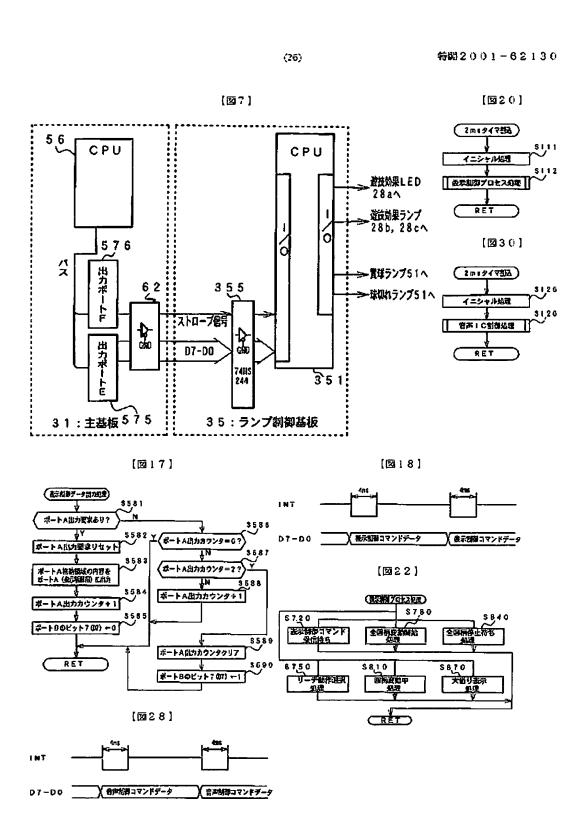




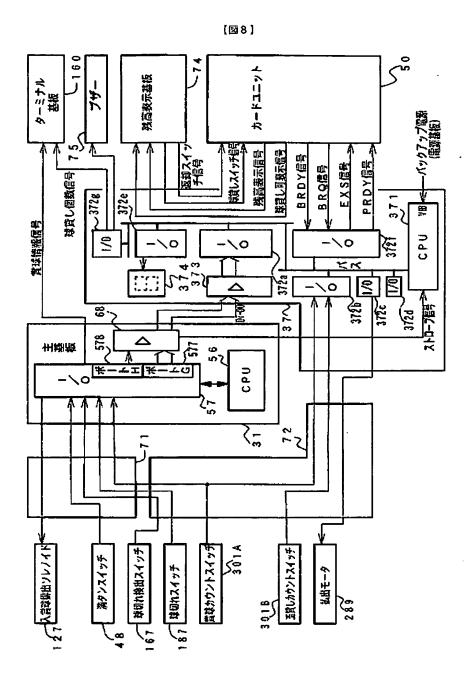


(25)





(27)



(28)

